

8086

ASSEMBLY LANGUAGE



8086アセンブリ言語

西村義孝 yoshitaka NISHIMURA

8086アセンブリ語

西村義孝

日本ソフトバンク

©1986 本書のプログラムを含むすべての内容は著作権法上の保護を受けて
おります。著者、発行者の許諾を得ず、無断で複写、複製するこ
とは禁じられております。

序

PC-9801が発表されてもう4年が過ぎようとしています。この間にPC-9801はPC-9801, PC-9801/ E / F, PC-9801M, PC-9801U, PC-9801VM / VF と着実な進歩を遂げてきました。またソフトウェアも他機種に類を見ないほど充実してきています。ワープロ、データベース、ゲーム等々、われわれが必要とするものは大半手に入る状態だといえます。また OS も CP/M86 に始まって MS-DOS V1.25, 2.0, UCSD p-SYSTEM, PC-UXなど8ビット用 OS に毛のはえたようなものからミニコンの OS にせまるものまで自由に選択できます。OS の下で使えるソフトウェアも FORTRAN, COBOL, Pascal, LISP などの高級言語がお金さえ出せば自由になります。大変幸せな時代になったものです。それではわれわれはプログラムする必要がなくなったかというところでもありません。自分の目的に完全に合致したプログラムは、やはり自分で組まなければなりません。最初は BASIC で組んでみます。一応動くには動くがどうも速さに納得できません。次はコンパイラを使ってみます。若干速くなりますが、やはり納得できません。そしてどうしても機械語が必要になってきます。PC-9801の真の実力は、機械語プログラムでないと十分には発揮されないでしょう。目的のプログラムを全部機械語で組む必要はありません。機械語プログラムは「必要なとき、必要なだけ」使うべきです。そして「必要なとき」にはためらうことなく機械語が使えるようになってほしいものです。本書がその一助になれば幸いです。

この本は PC-9801 の CPU である8086の各命令に始まって、アセンブラの使い方、そして PC-9801 の売りの1つである GDC のプログラミングまでを解説しています。8086の入門書としても GDC の入門書としても存分に活用してほしいものです。

なお出版にあたっては日本ソフトバンク書籍部および Oh! PC 編集室の方々に大変お世話になりました。ここで感謝の意を表したいと思います。

目 次

第1章 アセンブリ言語とは

1	はじめに	10
	アセンブリ言語の必要性 10 アセンブリ 言語を使うとき 11 アセンブリ言語は難 しいか? 11 何が必要か 11	
2	アセンブリ言語とは	13
	アセンブラとは 14	
3	CPUについて	16
4	いまなぜ16ビットCPUなのか	18
	8086のレジスタ 18 メモリ空間 21	
5	セグメント	23
6	プログラム例	28
7	アセンブル	32
	MS-DOS 32 CP/M-86 33 モニタ 34	
8	実行	35
9	アドレッシングモード	36
	イミディエイト・アドレッシング 37 レジ スタ・アドレッシング 37 ダイレクト・ア ドレッシング 37 レジスタ間接・アドレシ	

シング 38	シングインデックスト・アド	
レシング 39	ダブルインデックスト・アドレ	
シング 39	スタック・アドレシング 39	
10	オペコード表の読み方	41
11	アセンブリ言語の例	45
	N88-DISK BASIC モニタ 47	CP/M-86
47	MS-DOS 48	

第2章 8086の命令

1	コマンドメニュー 1 (AAA~CMC)	54
	簡単なプログラム	64
	CP/M-86 64	MS-DOS 66
	モニタ	
	67	
2	コマンドメニュー 2 (CMP~IMUL)	69
	プログラミングから実行まで	82
	CP/M-86 82	MS-DOS 84
	DISK	
	BASIC 86	ROM BASIC 87
3	コマンドメニュー 3 (IN~JS)	88
	CP/M-86によるプログラミング	104
4	コマンドメニュー 4 (LAHF~OUT)	107

プログラミングから実行まで 123

CP/M-86 123 MS-DOS 125 モニタ

127

5 コマンドメニュー 5 (POP~SAL,SHL) 129

プログラミングから実行まで 143

MS-DOS 143

6 コマンドメニュー 6 (SAR~XOR) 146

プログラミングから実行まで 157

第3章 ASM86の使い方

1 BASICコンパイラになる!? 164

変数 165 代入 165 加算 167

減算 167 乗算 168 除算 168

IF ~ THEN ~ ELSE 170 FOR ~

NEXT 171 入出力 173

2 円周率 π を求めるプログラム 174

3 最も短いASM86のプログラム 184

4 普通のASM86のプログラム 186

5 実際の短いプログラム 189

6 ASM86で注意する点 191

演算子	191	PTR演算子	191	数値定	
義	192				
7	アセンブリ言語とコンパイラのスピード				198
8	アセンブラ擬似命令——(1)				201
	CODEMACRO	201	CSEG	201	DB
	203	DD	205	DSEG	205
			DW	206	
	EJECT	207	END	207	ENDIF
		207		207	
	ENDM	207	EQU	207	ESEG
		208		208	
9	アセンブラ擬似命令——(2)				216
	IF	216	INCLUDE	217	LIST,NOLIST
	218	ORG	218	PAGE WIDTH	219
	RB	219	RS	219	RW
		220	SIM		
	FORM	220	SSEG	220	TITLE
		221		221	
10	演算子				222
	論理演算子	222	比較演算子	223	算
	術演算子	223	セグメントオーバーライ		
	ド	224	その他	224	
11	コードマクロ機能				232
	最も簡単な例	232	引数のある場合	235	
12	コードマクロ擬似命令				250

SEGFIX擬似命令	250	NOSEGFIX擬似命令	
令	251	MODRM擬似命令	252
RELW擬似命令	253	DB, DW, DD擬似命令	
令	253	DBIT擬似命令	254
		指定子	
255	制限子	255	幅指定
255	幅指定	256	
13	ブートフロッピーの作成		262
	PC-9801のブートストラップ動作	262	
14	実際にブートフロッピーを作る		264
	IPLを作る	264	IPLを書き込む
	269		
	メインプログラムを作る	272	メインプログラムを書き込む
	272		
15	ASM86以外のアセンブラ		281
	MASM	281	WACS
	288		

第4章 PC-9801のグラフィック

1	GDCのプログラミング		294
	CPU8086とGDC7220	294	BASIC
	295		
	Lineのプログラム	295	Lineルーチン
	302	Lineルーチンの使い方	303
2	Circleのプログラム		316
	Circleについて	316	Circleコマンド
	317		

3 BOXのプログラム 332

BOX描画させるには 335 コマンドを解説
する 336

4 グラフィックス文字描画のプログラム 347

ズーム機能 347 傾斜グラフィックス文字
348 グラフィックス文字描画のプログラミ
ング 348 ZOOMコマンド 349 TEXTW
コマンド 350 WRITEコマンド 350
CSRWコマンド 351 VECTWコマンド 351
TEXTEコマンド 352

5 3次元曲面のプログラム 362

アルゴリズム 363 BASICにおける例
364 アセンブリ言語による例 366

本文注釈 378

付 録 8086・8087オペレーションコード表 383



第 1 章

アセンブリ言語とは

1

はじめに

PC-9801 が発売されてから 4 年がたちました。PC-9801 用のソフトウェアもかなり出回り、アセンブリ言語によるゲームも多数見受けられます。「あんなゲームをなんとか自分の手で」と考えている方も多いでしょう。

ところが、いざアセンブリ言語を研究しようとしても、なかなかよい入門書がありません。8086 の本はかなりあるのですが、大半が 8 ビットのアセンブラを使ったことのある人を対象としているので、「PC-9801 が初めてのパソコン」である方や「BASIC は分かるがアセンブリ言語は初めて」の方は困ってしまうのも事実でしょう。かといって、8 ビットのアセンブリ言語から勉強するのは 9801 を現に持っている方にとっては二度手間としか思えません。

そこで本書では、アセンブリ言語はまったく初めての方にも理解できるように話を進めてゆきます。ただし BASIC は十分理解しているものとします。BASIC が分からずアセンブリ言語をやるのは、6、7 年前ならともかく、いまでは主客転倒でしょう。

アセンブリ言語の必要性

以前アセンブリ言語入門の記事に対して、次のような投書がありました。

「16 ビットでどうしてアセンブラがいるのか！」

おそらく「16 ビットは十分速いので、C 言語などの高速なコンパイラを使えばアセンブリ言語など必要ない！」というつもりでしょう。ところがそうはいかないのです。3D パッケージをためしに C 言語で書いたところ、けっこう速いがゲームに使えるものではありませんでした。

確かに、C 言語や PL/M などは高速ですが、コンパイラである以上、どうしても最適化しきれない部分^{注1}が残ります。したがって、アセンブリ言語のプログラムのほうが高速になるわけです。人間の欲はきりがないもので、高速になれば処理させたいことはいくらでも増えてくるものです。ですから、アセンブリ言語はこれからも必要なくなることはないはずです。

アセンブリ言語を使うとき

ここで間違えてほしくないのは、「何でもかんでもアセンブリ言語で記述したほうがよい」といっているわけではありません。アセンブリ言語は高速な半面、開発効率は非常に悪いのです。同じプログラムを書くのに、BASICの何倍もの時間がかかります。BASICやコンパイラなどで、「どうしてもこのサブルーチンが遅い」というときに、そのサブルーチンだけをアセンブリ言語で書くといったやり方がよいと思います。

アセンブリ言語は「必要なとき、必要なだけ」使うべきです。間違っても、ウォーシミュレーションなど、処理速度が問題にならないものをすべてアセンブリ言語で書くようなことはしないでください。

アセンブリ言語は難しいか？

アセンブリ言語は難しいと敬遠されがちですが、そんなに難しいものではありません。「難しい」というよりも「面倒くさい」というべきでしょう。アセンブリ言語は、非常に細かい部分までプログラミングできるとも、細かく記述しなければならないともいえるでしょう。言語自体は中学生でも十分理解できるほど単純です。アセンブリ言語をものにできるかどうかは、根気があるかどうかにかかっています。

何が必要か

アセンブリ言語を使ってプログラムを開発するには、CP/M-86やMS-DOSなどのDOSにのっているアセンブラを使うのが理想的です。1つくらいDOSを買っておいても損はないでしょう。

PC-9801では、ディスクベース時にモニタのAコマンドでアセンブルすることができます。短いプログラムならば、これを利用するのもよいでしょう。ただ、機能的にはニーモニックアセンブラで低レベルですから、このアセンブラでゲームを作るのは考えものです。

ディスクがない場合は、OSはおろかモニタのAコマンドさえ使えません。したがって、テープベースのアセンブラを買ってくるか、ハンドアセンブルといって、人間がオペコード表を見ながら機械語に変換するしか方法はありません

ん。本格的にアセンブリ言語を使いたい方にはディスクドライブは必要不可欠です。

本書では先にも述べたとおり BASIC の分かっている方を対象に、基礎から DOS のアセンブラで自由にアSEMBルできるまでを解説します。独力でアセンブリ言語を使えるためには、最低何を知っていなければならないか、それを説明したいと思います。

最後まで読み通して、アセンブリ言語を自分のものにしてください。

コンピュータは0と1しか理解できないといわれていますが、マイクロコンピュータでも事情は同じです。

10110000

00000110

11100110

00110111

といった2進数のデータしかマイコンは理解できません。2進数では冗長になるので、マイコンでは2進数との対応がよくつき簡単な、16進表記をよく使います。

BASICのHEX\$, &Hでなじみのある方も多いでしょう。いまのデータを16進で表せば、

B0H, 06H, E6H, 37H

と簡潔になります。BASICでは、16進数は

&HB006

などと&Hをつけて表しましたが、アセンブリ言語では、

0B006H, 0E637H

のようにHをつけて表します(HはHexadecimal:16進数の略)。同じように2進数は、

10110000B, 00000110B

とBをつけます(BはBinary:2進数の略)。

問題なのはマイコンの直接理解できる言葉が、

B0, 06, E6, 37

といった数値であることです。これを機械語(Machine Language)と呼びますが、この機械語を使って人間がプログラミングするのは非常に大変です。いまのB0, 06, E6, 37という機械語から、マイコンがどのような動作をするかを即座に理解できる人はほとんどいないでしょう。

これは、機械語が人間の言葉からかけ離れたものだからです。コンピュータの黎明期には、この機械語でプログラミングしていたわけですが、これでは開

発効率が悪すぎます。そこで考え出されたのが、**アセンブリ言語**です。アセンブリ言語は、B0, 06, E6, 37 といった機械語と 1 対 1 に対応した人間の言葉に近い言語です。

この B0, 06, E6, 37 をアセンブリ言語で書くと、

```
MOV AL, 6
```

```
OUT 37H, AL
```

とかなり分かりやすい形になります。MOV は Move (転送) の意味で、OUT は BASIC の OUT 命令と同じです。

アセンブリ言語はいまのような MOV, OUT のほか HLT (Halt : 停止), ADD (ADDITION : 加算), SUB (SUBTRACTION : 減算), MUL (MULTIPLY : 乗算), DIV (DIVISION : 除算) といった、英語の略号を使ってプログラミングしますから、機械語よりはるかに分かりやすいのです。本書でも、もちろんアセンブリ言語によるプログラミングを解説していきます。

アセンブラとは

いま、アセンブリ言語で

```
MOV AL, 6
```

```
OUT 37H, AL
```

というプログラムを考えたとします。これをマイコンに実行させなければならぬのですが、いかにアセンブリ言語が機械語に 1 対 1 に対応しているといっても、

```
MOV AL, 6
```

などをマイコンは直接理解することはできません。マイコンはあくまで機械語しか分からないのです。そこで、アセンブリ言語から機械語に変換するプログラムが必要になるわけです。それを**アセンブラ**と呼びます。

アセンブラはつまり、

```
MOV AL, 6    }  
OUT 37H, AL  } → B0 06 E6 37
```

という変換作業を行います。この変換は、**オペコード(OP-CODE)** 表という、マイコンの動作と機械語の対応表を参照しながら行われます。

この変換作業をアSEMBルと呼びますが、もちろん人間の手で**オペコード**表

を見ながら変換することもできます。これをハンドアセンブルと呼びますが、
いまのように短いプログラムならともかく、長いプログラムでは変換するとき
に間違ふ可能性が高く、また変換に膨大な時間がかかるのでお勧めできません。

逆アセンブラという言葉聞いたことがある方もいらっしゃるでしょう。逆
アセンブラとは、機械語からアセンブリ言語に変換するものです。つまりアセ
ンブラの逆の作業をします。

たとえば他人の作ったゲームなどを解析するには、逆アセンブラを使いま
す。ゲームはアセンブリ言語ではなく、機械語の形で売られているので、その
ままでは分かりにくいのですが、逆アセンブラで逆アセンブルすれば、アセ
ンブリ言語になりますから、かなり理解しやすくなります。PC-9801のモニタ
にも、ディスク BASIC で使える逆アセンブル機能（L コマンド）がついてい
ます。

逆アセンブラの機能を強力にしたものに、ソースジェネレータ^{注2}というものあ
ります。

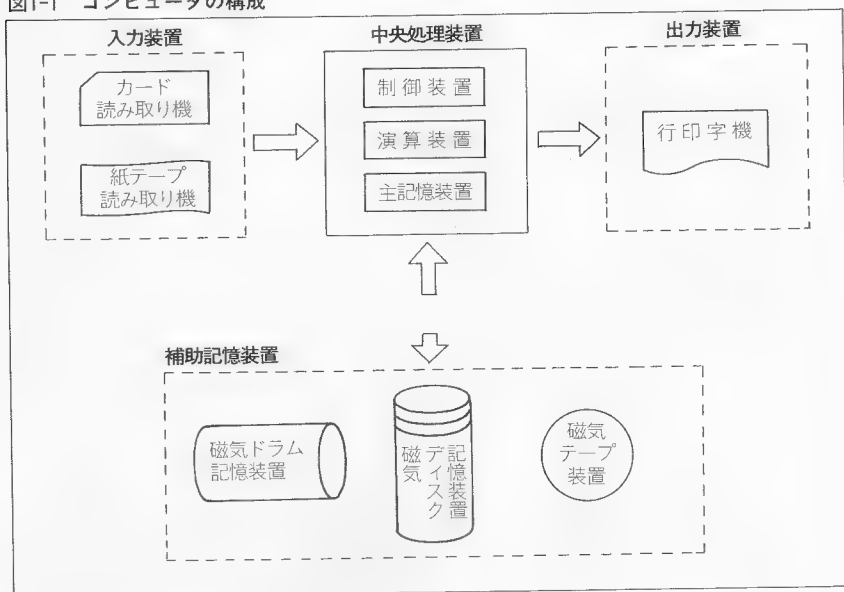
3

CPUについて

CPUとは中央処理装置 (Central Processing Unit) のことで、大型コンピュータでは入出力装置、補助記憶装置以外のコンピュータの中心部をいいます (図1-1)。パソコンでも、本体部のことをCPUと呼ぶこともあります。普通は本体内にあるマイクロプロセッサと呼ばれるLSIのことをCPUといいます。機械語プログラムは、このCPUが理解し実行するのです。

PC-9801には8086というCPUが使われています。8086はインテル社の開発した16ビット^{注3} CPUです。インテル社は4004という世界初の4ビットCPUを開発して以来、8008、8080、8085などの8ビットCPU、8086、80186などの16ビットCPUを次々とリリースしています。インテル社の8080は、8ビットCPUとしてはとても大きなシェアを誇っていました。現在の8ビット市場ではザイログ社のZ80が主流ですが、Z80も8080の完全上位互換性を保って作られたCPUです。

図1-1 コンピュータの構成



その後、インテル社は8085を開発しました。8085は8080の機械語を変更なしに実行でき、シリアルポートをもったCPUです。8085は主に制御の分野で使われています。

8086はこうした80系CPUの繁栄を踏まえて開発された16ビットCPUです。ですから、8086は8080や8085とアセンブリ言語のレベルで上位互換性があります(8085のシリアル関係の命令はもちろん互換性がありません。8086にはシリアルチャンネルはついていませんから)。事実、8080のアセンブリ言語プログラムを8086のプログラムに変換するソフトウェア(いわゆるトランスレータ)も売られています。

このため、8086用ソフトウェアは非常に多く、言語プロセッサでは8ビット用にリリースされているものは大半手に入る状態です。

ハードウェアに関しても8086は8080の周辺チップがかなり使えるため、16ビットCPUでは8086(8088)^{注4}が最も普及しています。

16ビットCPUは、ほかにモトローラのMC68000、ザイログのZ8000などがあります。性能だけを比べると、8086よりも68000のほうがかなりまさっていますが、CPUは性能だけで普及するものではなく、ソフトウェア、ハードウェアをトータルに考えていかななくてはなりません。ただし、CPUの性能だけが問題になるスーパーパーソナルの分野では、68系CPUが主流となっていて、8086はほとんど顔を出しません。

8086は16ビットのローエンドといえます。

4

いまなぜ16ビットCPUなのか

“8”ビットCPUや“16”ビットCPUと説明なしに使ってきましたが、この数字はCPUが一度に処理できるデータの大きさを表しています。

8ビットだと0～255の数値しか表現できません。すると8ビットCPUでは、

$$300 + 1$$

を2回に分けて計算しなくてはなりません。つまり、300を(256+44)と考えて、

$$\begin{aligned}(256 + 44) + 1 &= 256 + 45 \\ &= 301\end{aligned}$$

と計算していくのです。このため処理時間がかかります。ところが16ビットでは、0～65535の数値が使えますから、計算は一度ですみます。たいていの計算は0～65535の間ですみますから、16ビットCPUのアセンブリ言語によるプログラムは、かなり組みやすいものとなります。このように16ビットCPUでは扱うデータが8ビットよりも大きくなると、8ビットCPUよりがぜん速くなります。1つの命令を処理するスピードも16ビットCPUでは速くなっていますから、同一プログラムでもかなりの速度向上が見られます。

パーソナルコンピュータや制御分野では8ビットCPUでも十分な場合が多いので、これからも8ビットCPUは使われていくでしょうが、パーソナルなユースでも計算速度が要求されることもあります。たとえば、三次元処理などです。

また、^{注5}リアルタイムな応答が必要な場合、8ビットCPUでは力不足の場合が多いものです。そのため、パーソナルコンピュータでも16ビットCPUがかなり普及してきています。16ビットCPUで8ビットデータを扱うことも、もちろん可能です。特に8086ではストリング命令という8ビットデータを効率よく処理する命令群をもっているのです。8ビットCPUより完全優位に立っています。

8086のレジスタ

レジスタとは、CPUが演算などをするために一時的に数値を記憶しておく

場所です。アセンブリ言語では BASIC の変数とほぼ同じような扱いを受けます。8086には、表1-1のようなレジスタがあります。8ビットCPUではこのレジスタの幅が8ビットの場合が多いのですが、16ビットCPUではほとんど

表1-1 レジスタ

汎用 レジスタ	AX	AH AL	アキュムレータ (ACCUMULATOR)
	BX	BH BL	ベース (BASE)
	CX	CH CL	カウント (COUNT)
	DX	DH DL	データ (DATA)
	SP	SP	スタックポインタ (Stack Pointer)
	BP	BP	ベースポインタ (Base Pointer)
	SI	SI	ソースインデックス (Source Index)
	DI	DI	デスティネーションインデックス (Destination Index)
	IP	IP	インストラクションポインタ (Instruction Pointer)
	CS	CS	コードセグメントレジスタ (Code Segment Register)
	DS	DS	データセグメントレジスタ (Data Segment Register)
	SS	SS	スタックセグメントレジスタ (Stack Segment Register)
	ES	ES	エクストラセグメントレジスタ (Extra Segment Register)
	F	F	フラグ (Flag)

16ビットの幅があります。先ほどの、

```
MOV AL, 6
```

```
OUT 37H, AL
```

の太字の AL がレジスタです。

8086は8080の上位互換性がありますから、レジスタも8080のものと対応させることもできます(表1-2)。

このため、8080のアセンブリ言語が使いこなせる人はすぐにでも8086を使えるようになるのですが、このコンパチビリティを追求したあまり、各レジスタごとに役割がほぼ決まっており、「この命令にはこのレジスタを使う」といった制約もあります。これを命令の非直交性と呼びます。

レジスタの使い方はこれから解説していきますが、8086にはこれだけのレジスタがあることを眺めておいてください。

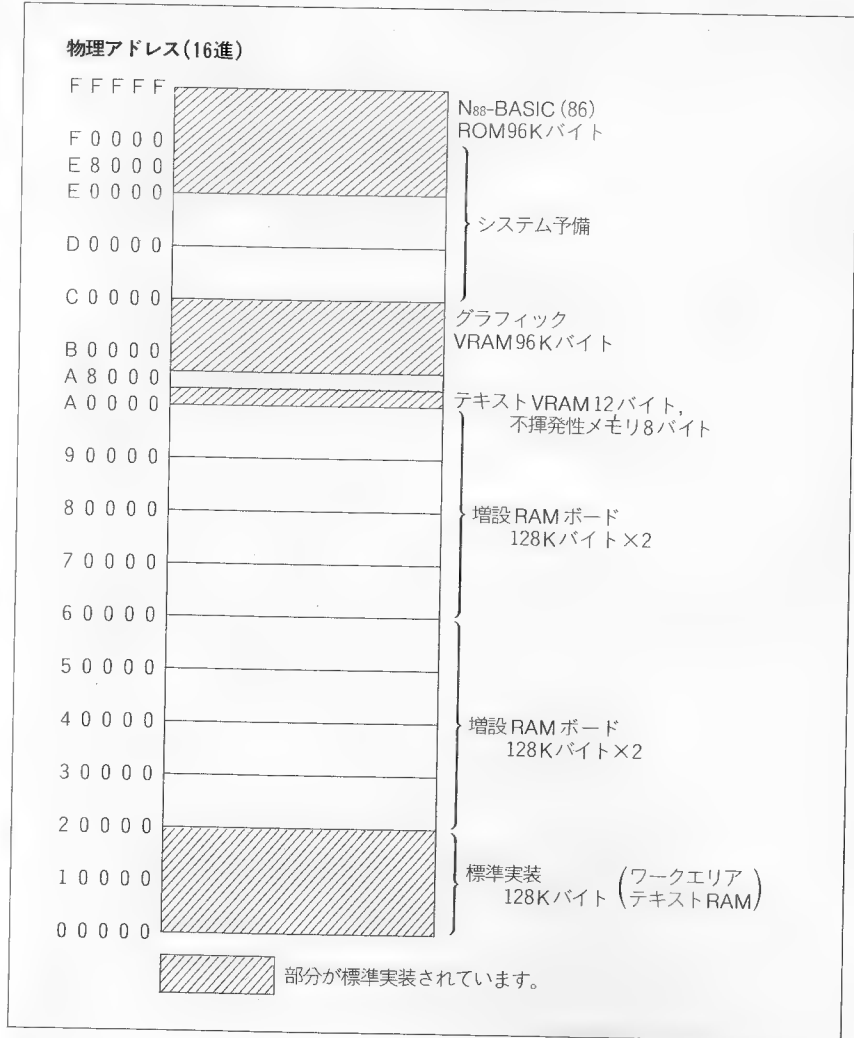
表1-2 8086と8080の対応

8086	8080
AX	A
BX	H L
CX	B C
DX	D E
F	PSW
SP	SP
IP	PC

メモリ空間

8086メモリ空間は1Mバイトです。メモリ空間とはBASICでいえばPEEK文、POKE文で読み出し、書き込みができる範囲といえるでしょう。メモリ

図1-2 メモリマップ



は1バイトを単位として、それが1M個あると考えてください。

8ビットCPUではメモリ空間は64Kバイトしかなく、VRAM^{注6}を入れるエリアがなくなってしまう、バンク切り替え^{注7}などを使っていましたが、8086では1Mバイトもありますから、VRAMもメモリ空間上に入ってしまいます(図1-2)。

8086で難しいのはセグメントの概念でしょう。セグメントは8ビットCPUにはなかった考え方です。そのため、8ビットCPUのアセンブラを使ったことのある人もセグメントでつまずき、8086を自由に使えないことが多いようです。セグメント自体はそんなに難しくないので、実際にプログラミングしてみないと、なかなか身につかないものです。

8086のメモリ空間は1Mバイトあります。

$$1\text{ M} = 2^{20}$$

ですから、1Mバイトを自由に指すためには、20ビットのレジスタが必要なのです。

ところが、8086には16ビットのレジスタしかありません。これでは

$$2^{16} = 64\text{K (バイト)}$$

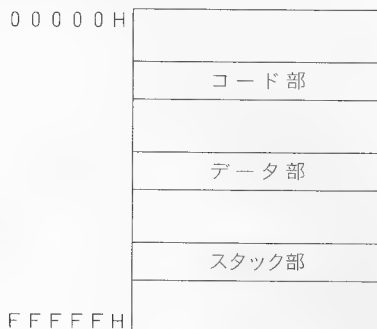
しか指し示すことができないはずですが。

機械語プログラムは、普通

- コードの部分 (プログラム本体)
- データの部分 (変数、配列など)
- スタックの部分

の3つに分けられます(図1-3)。8086ではこの各部分を64Kバイト以内^{注9}で作るのが普通です。64Kバイトもあれば、大半のプログラムは作成可能です。

図1-3 レジスタとそのビット長



コード部、データ部、スタック部を各64Kバイト以内に作れば、その64Kバイト内であればどこでも16ビットレジスタで指し示することができます。

このような64Kバイトの領域を、セグメントと呼びます。そして、いまのような

- コードの部分をコードセグメント
- データの部分をデータセグメント
- スタックの部分をスタックセグメント

と呼びます。8086はこのほかに、^{注10}エクストラセグメントがあります。

8086では1Mバイトのメモリ空間のどこにでも——16バイト単位で——セグメントを置くことができます。この16バイト単位のエリアをパラグラフと呼びます。0～15までを第0パラグラフ、16～31までを第1パラグラフ、……と呼びます。

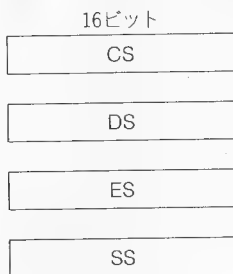
16バイト単位で任意にセグメントを配置できるといいましたが、コード、データ、スタック、エクストラの各セグメントがどのパラグラフから始まっているかを8086に知らせなければなりません。これを設定するのが、セグメントレジスタです。セグメントレジスタには図1-4のように

- CS (コードセグメントレジスタ)
- DS (データセグメントレジスタ)
- ES (エクストラセグメントレジスタ)
- SS (スタックセグメントレジスタ)

の4種類があります。

たとえば、データセグメントがアドレスの12340Hから始まっているとすれ

図1-4 セグメントレジスタ



ば、12340Hはパラグラフ番号が^{注11}1234Hですから、DS レジスタには1234Hをセットします。

このように CS, DS, ES, SS には各セグメントの置かれているパラグラフ番号をセットするのです。パラグラフ番号はセグメントアドレス、または単にセグメントと呼ばれることもあります。

8 ビット CPU は物理アドレスで示すことが多かったのですが、8086では物理アドレスのほかに

セグメントとオフセット

でアドレスを示すことがあります。オフセットとは、セグメント先頭からの距離のことです。

たとえば、物理アドレスの12345Hをセグメントとオフセットで表すと、

セグメント 1234H

オフセット 5H

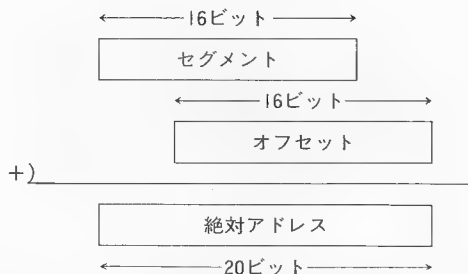
と表せますし、

セグメント 1230H

オフセット 45H

とも表せます。

要するに、



としてアドレスを示すのです。PC-9801 ではグラフィック BIOS のワークエリアは、物理アドレスの C404H からですが、通常は

セグメント 60H

オフセット 640H～

と表します。つまり、

$$\begin{array}{r}
 \begin{array}{|c|c|c|c|} \hline 0 & 0 & 6 & 0 \\ \hline \end{array} \\
 +) \quad \begin{array}{|c|c|c|c|} \hline 0 & 6 & 4 & 0 \\ \hline \end{array} \\
 \hline
 \end{array}$$

C 4 0 H

また、図1-5のメモリマップを見ると分かりますが、グラフィック VRAM は物理アドレスで、

青 A8000H～AFFFFH

赤 B0000H～B7FFFH

緑 B8000H～BFFFFH

ですが、これも、

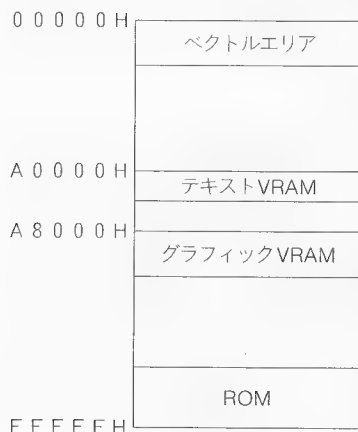
青 セグメント A800H オフセット 0000H～7FFFH

赤 B000H 0000H～7FFFH

緑 B800H 0000H～7FFFH

となります。

図1-5 メモリマップ



BASIC には

DEF SEG 文

があります。これが自由に使える方はセグメントとオフセットがよく理解できているといえます。

たとえば,

「BASICでグラフィック VRAM をクリアするプログラム」

はどうなるでしょうか。

セグメントとオフセットが分かっている方なら、簡単に次のようなプログラムが書けるでしょう。

```
1000  FOR SEGMENT=&HA800 TO &HB800 STEP &H800
1010      DEF SEG=SEGMENT
1020      FOR OFFSET=0 TO &H7FFF
1030          POKE OFFSET, 0
1040      NEXT OFFSET
1050  NEXT SEGMENT
```

また、グラフィック VRAM をすべてディスクにセーブするプログラムは、

```
1000  INPUT "FILE NAME", F$
1010  FOR I=1 TO 3
1020      DEF SEG=&HA000+&H800*I
1030      BSAVE F$+STR$(I), 0, &H7FFF
1040  NEXT I
```

となります。この DEF SEG 文が自由に使えないとセグメントとオフセットは理解できているとはいえません。

セグメントの概念はなかなか身につかないものです。セグメントとかオフセットがまったく初めての方には少し難しかったかもしれません。

DEF SEG 文は自由に使えるようにしておいてください。

6

プログラム例

ごく簡単なプログラムを作成し、実行するまでを解説します。

「セグメント B000H

オフセット 0000H

を FFH にするプログラムを書け」

BASIC では、

```
DEF SEG=&HB000
```

```
POKE 0, &HFF
```

となります。これをアセンブリ言語で書くと、

```
MOV AX, 0B000H —————①
```

```
MOV DS, AX —————②
```

```
MOV AL, 0FFH —————③
```

```
MOV DS:[0000H], AL —————④
```

となります。解説していきましょう。

①の

```
MOV AX, 0B000H
```

は AX レジスタに定数 0B000H をセットします。これは BASIC で表すと、

```
AX=&HB000
```

となるでしょう。

MOV命令はこのように転送を行います。

前にも述べましたが、アセンブリ言語では、レジスタを BASIC の変数のように使います。

②の

```
MOV DS, AX
```

は DS レジスタに AX レジスタの内容をセットします。BASIC では、

```
DS=AX
```

となるでしょう。この2つ

```
MOV AX, 0B000H
```

```
MOV DS, AX
```

により、DS レジスタには 0B000H がセットされました。それならば、

```
MOV DS, 0B000H
```

とすればよいようなものです。ところが8086では、

「セグメントレジスタに定数を直接ロードできない」

のです。そのため、ほかの汎用レジスタ AX, BX, CX, DX, BP, SI, DI のどれかを使って間接的にロードします。このことは、8086のアセンブリ言語を使うときに、最初につまずく点です。「セグメントレジスタには直接、定数がロードできない」などという、では「MOV は何と何の間の転送が可能なのか」という疑問がわいてきます。MOV 命令に限らず、ほかのすべての命令にもこのような制約がつきまといます。「MUL は定数乗算に使えない」とか「XLAT は BX と AL しか使えない」と各命令ごとに決まっています。それらをすべて覚えるのは大変です。

この決まりはすべてオペコード表に載っています。ですから、すべてを覚える必要はありません。そして、使っているうちに大半は覚えてしまいます。

話をプログラムに戻しましょう。

```
MOV AX, 0B000H ————— ①
```

```
MOV DS, AX ————— ②
```

で

```
DS=0B000H
```

となったわけです。これでデータセグメントは 0B000H からに指定できました。

③の

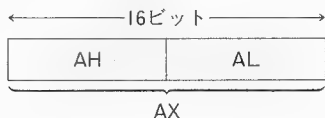
```
MOV AL, 0FFH
```

は AL レジスタに 0FFH をセットします。

BASIC では

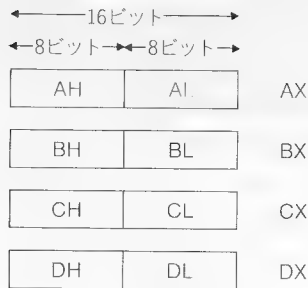
```
AL=&HFF
```

となるでしょう。AL レジスタは、AX レジスタの下位 8 ビットです。つまり



のようになっています。このように、上位下位に分けて使えるレジスタは図

図1-6 上位, 下位に分けて使えるレジスタ



1-6の4つです。機械語プログラムで扱うデータは16ビットが多いのですが、文字データなどでは8ビットのデータも多く、このようにバイトデータを使いやすくするために、レジスタを上下に分割して使えるようになっています。ほかのレジスタ

SI, DI, BP, DS, ES, SS, IP

などは分割して使うことはできません。常に16ビット長のレジスタとして使います。

MOV AL, 0FFH

では、データがFFHで8ビットですから、AL レジスタを使いました。

次に④の

MOV DS:[0000H], AL

では、AL レジスタの内容をデータセグメントのオフセット 0000H にセットします。いま、データセグメントレジスタ DS は B000H となっていますから、めでたくセグメント B000H、オフセット 0000H に FFH がセットされました。いま、

MOV DS: [0000H], AL

と表記しましたが、この DS: はセグメントオーバーライドプレフィックスと呼ばれ、

CS: DS: ES: SS:

があります。データはデータセグメントに含まれることが大半ですから、DS: に限り省略できます。^{注12}

だから、④の

```
MOV DS: [0000H], AL
```

は、

```
MOV [0000H], AL
```

と DS: を書かなくてもよいのです。

では

```
MOV AX, 0B000H
```

```
MOV DS, AX
```

```
MOV AL, 0FFH
```

```
MOV [0000H], AL
```

をアセンブルしてみましょう。

結果は、

	機械語		アセンブリ言語
B8	00	B0	MOV AX, 0B000H
8E	D8		MOV DS, AX
B0	FF		MOV AL, 0FFH
A2	00	00	MOV [0000H], AL

となります。

7

アセンブル

MS-DOS, CP/M-86, モニタによる簡単なアセンブル方法を示します。使用したアセンブラは

MS-DOS MACRO86

CP/M-86 ASM86

モニタ..... A コマンド

です。ASM86 については 2 章で徹底的に解説しますので、ここでは使い方の実際を理解してください。

なお、実行は次項のとおりモニタで打ち込んだあとに行ってください。

MS-DOS

まず、EDLIN かほかのテキストエディタで、リスト1-1のソースリストを打ち込みます。

リスト1-1

TEST	SEGMENT		TESTというSEGMENTの開始
	ASSUME	CS:TEST	TESTセグメントはコードセグメントであることを指定
	MOV	AX,0B000H	} 本文のとおり
	MOV	DS,AX	
	MOV	AL,0FFH	
	MOV	DS:[0000H],AL	
TEST	ENDS		MACRO86では、このDSは省略できない
	END		TESTの終了
			ソースの終了

ソースを打ち込んだら、それをアセンブラにかけます。ソースファイル名を
PC. ASM

(エクステンションはASM)

とすれば、

MASM PC, NULL, PC, NULL ⓐ

でリスト1-2のファイルができ上がります。

リスト1-2

The Microsoft MACRO Assembler

11-07-85

PAGE 1-1

```

0000          TEST     SEGMENT
0000 B8 0000          ASSUME CS:TEST
0003 8E D8           MOV     AX,0B000H
0005 B0 FF           MOV     DS,AX
0007 A2 0000          MOV     AL,0FFH
000A          TEST     MOV     DS:[0000H],AL
                        ENDS

```

The Microsoft MACRO Assembler

11-07-85

PAGE Symbols

-1

Segments and groups:

Name	Size	align	combine	class
TEST	000A	PARA	NONE	

Warning Severe
Errors Errors
0 0

CP/M-86

EDやほかのテキストエディタでリスト1-3のソースプログラムを打ち込みます。

リスト1-3

```

MOV     AX,0B000H
MOV     DS,AX
MOV     AL,0FFH
MOV     .0000H,AL    ASM86では{0000H}の代わりに .0000Hを使う
END                ソースの終了

```

このファイル名を

PC. A86

(エクステンションは A86)

とすれば,

ASM86 PC \$HZ SZ ☉

でリスト1-4のファイル,

PC LIST

がでA1がります。

リスト1-4

CP/M ASM86 1.1 SOURCE: LIST3.A86
PAGE 1

0000 B800B0	MOV	AX,0B000H
0003 8ED8	MOV	DS,AX
0005 B0FF	MOV	AL,0FFH
0007 A20000	MOV	.0000H,AL
	END	

END OF ASSEMBLY. NUMBER OF ERRORS: 0. USE FACTOR: 0%

モニタ

MON ①

でモニタモードにし、

C1800 ②

A0 ③

のあと①～④を打ち込みます。そして、

L0 ④

とすればリスト1-5が表示されます。

リスト1-5

0000 B800B0	MOV	AX,B000
0003 8ED8	MOV	DS,AX
0005 B0FF	MOV	AL,FF
0007 A20000	MOV	[0000],AL

では、いまの機械語を実行しましょう。

8086にプログラムを実行させるには、メモリ上に機械語をセットしなくてはなりません。機械語のゲームを打ち込んだことのある人は分かるでしょうが、通常**モニタ**を使います。モニタを使えば、メモリ空間上のどこでも自由に機械語をセットできます。しかし、メモリ空間の一部はROMで書き込むことができませんし、RAMでもBASICインタプリタがワークエリアとして使っているため、むやみに置くわけにはいきません。ここでは、

セグメント 1800H

オフセット 0000H

からデータをセットします。モニタの使い方は

MON ①

でモニタモードになり、

C1800 ②

でこれから参照するアドレスがセグメント 1800H に含まれることを指定します。次に

E0000 ③

として、機械語入力モードにします。あとは、さっきの機械語データ

B8 00 B0 8E D8

B0 FF A2 00 00

を打ち込みます。これで、このプログラムは、

セグメント 1800H

オフセット 0000H~0009H

にセットされました。

いよいよ実行です。実行にはGコマンドを使います。

G0000, 000A ④

で0000Hから実行させ、000AHで停止させます。

このプログラムでは、VRAMにデータを直接書き込んでいますから、画面の左上に赤い横線が出ればOKです。

9

アドレッシングモード

オペコード表の読み方を説明する前に、どうしても知っておかなければならないことがあります。1つはアドレッシングモードです。

INC AX

のINCはINCREMENTの略で、

「AXレジスタに1を加える」

という命令です。命令の多くはこのように「何を」、「どうする」という部分に分かれています。この「何を」と指し示すことをアドレッシングと呼び、その指し示す方法を

「アドレッシングモード」

と呼びます。いまの

INC AX

では、「AXレジスタに1を加える」というふうに、レジスタでアドレッシングしているのです。また、

MOV BX, AX ①

MOV [BX], AX ②

で、

①は「BXレジスタにAXレジスタの内容を転送する」

②は「BXレジスタの内容の指すメモリにAXレジスタの内容を転送する」

命令です。このように「何を」に当たる部分の指定方法（アドレッシングモード）にはいくつかの種類があります。アドレッシングモードは

●プログラム・メモリ・アドレッシングモード

●データ・メモリ・アドレッシングモード

の2つに分かれています。プログラム・メモリ・アドレッシングモードは8086がプログラムを実行するときに関係するモードですが、これはジャンプ命令やコール命令と関係があります。

データ・メモリ・アドレッシングモードは、8086がデータを扱うときのアドレッシングモードです。

データ・メモリ・アドレッシングモードは、いくつかの分け方がありますが、

ここでは次の7つに分類して説明しましょう。

- イミディエイト
- レジスタ
- ダイレクト
- レジスタ間接
- シングルインデックス
- ダブルインデックス
- スタック

それぞれについて説明しましょう。

イミディエイト・アドレッシング

MOV AX, 1234H —————③

というのがイミディエイト・アドレッシングです。③はAXレジスタに数値1234Hを転送する命令です。この③の機械語は、あとで説明するように

B8 34 12

となりますが、34, 12と順番は逆になっているものの、1234Hが機械語として表れています。イミディエイトは命令コード（この場合は B8）の直後のデータを数値として扱うアドレッシングモードだといえます。数値データが上下逆になるのは 8080, Z80など80系では有名なことで、8080の16ビット版である8086でもこのように逆になります。6800, 6809, 68000 など68系のCPUの機械語ではこのようなことはありません。

レジスタ・アドレッシング

MOV AX, BX

これは、AXレジスタにBXレジスタの内容を転送する命令です。つまりレジスタ・アドレッシングでは直後のレジスタの内容を指定します。

ダイレクト・アドレッシング

MOV AX, [1234H] —————④

これは、AXレジスタにアドレス1234Hの内容を転送します。80系ですから

AI レジスタに 1234H の内容が

AH レジスタに 1235H の内容が

それぞれ転送されます。④の機械語はあとで分かるように、

A1 34 12

となります。例によって順番は逆になっていますが、1234H が機械語の中に表れています。ダイレクト・アドレッシングとは、命令コード（この場合は A1）の直後のデータをアドレスとするデータを扱うアドレッシングモードです。

MOV AX, 1234H

MOV AX, [1234H]

この2つの違いをよく理解してください。多くのアセンブラでは、あるアドレスの内容を

[]

で表します。[1234H] は 1234H ではなく、「アドレス 1234H の内容」を表すのです。CP/M-86 の ASM86 では [1234H] の代わりに

.1234H

を使いますから注意してください。

レジスタ間接・アドレッシング

MOV AX, [BX]

これは AX レジスタに BX レジスタの内容をアドレスとするメモリのデータを転送します。AX レジスタに BX レジスタの内容を転送するのではないことに注意してください。[BX] ですから。

レジスタ間接・アドレッシングは指定したレジスタの内容をアドレスとするメモリのデータを扱うアドレッシングモードです。次の2つ

MOV AX, BX

MOV AX, [BX]

の違いをよく理解してください。CP/M-86 の ASM86 でも [BX] は [BX] です。決して

.BX

ではありません。

シングルインデックス・アドレッシング

MOV AX, 1234H [SI]

これは、AX レジスタに 1234H と SI レジスタの内容を加えたアドレスにあるメモリの内容を転送します。シングルインデックス・アドレッシングでは、数値と指定されたレジスタの内容を加えてできるアドレスの内容を指すアドレッシングモードです。

これは配列のデータを扱うときに使います。いま、

A(0)=5, A(1)=6, A(2)=7, ……

として、配列 A(I) のバイトデータがアドレス 1234H から

1234H : 5, 6, 7, ……

と並んでいるとします。すると、配列の 3 番目を取ってくるには、

MOV SI, 3

MOV AL, 1234H [SI]

とすれば簡単に行えます。

ダブルインデックス・アドレッシング

MOV AX, 1234H [BX+SI]

これは 1234H と BX レジスタの内容と SI レジスタの内容を加えたアドレスにあるメモリの内容を、AX レジスタに転送します。ダブルインデックスはシングルインデックスのレジスタが 2 つになったと考えればよいでしょう。

これは、構造体を扱うときなどに使われます。

スタック・アドレッシング

PUSH AX —————⑤

これは AX レジスタの内容をスタックに積む動作をします。スタックとは前にも述べたように、データを一時記憶しておくエリアで、実際にはスタックセグメントのスタックポインタの指し示すメモリに記憶されます。⑤の動作は、

SUB SP, 2

MOV SS: [SP], AX —————⑥

と同じといえます。実際には⑥のような命令はありませんが、このようにスタ

アドレッシングモードの分け方にはいろいろあって、各アドレッシングモード名もかなりあります。レジスタやイミディエイト、スタックなどのアドレッシングモードは覚えるまでもないでしょう。ほかのモードは、

$$1234H \left[\begin{Bmatrix} BX \\ \text{or} \\ BP \end{Bmatrix} + \begin{Bmatrix} SI \\ \text{or} \\ DI \end{Bmatrix} \right] - \text{---} \textcircled{7}$$

アドレッシングモードの名称を覚えるより、

$$1234\text{H} \left[\left\{ \begin{array}{c} \text{BX} \\ \text{or} \\ \text{BP} \end{array} \right\} + \left\{ \begin{array}{c} \text{SI} \\ \text{or} \\ \text{DI} \end{array} \right\} \right]$$

アドレッシングモードでもう1つ重要なことは、セグメントの問題です。前に、セグメント・プレフィックス (CS:, DS:, ES:, SS:) を省略した場合、たいていデータセグメントが選ばれると述べましたが、BP レジスタ間接のときはスタックセグメントが選ばれます。

8

MOV AX, 1234H [BP+SI]

40 第1章 アセンブリ言語とは

オペコード表の読み方

10

では、いよいよオペコード表の読み方を説明しましょう。アセンブリ言語のプログラムは、

MOV	AX, 1234H
オペコード	オペランド

というように、オペコードとオペランドに分けられます（オペランドはない場合もある。NOP, HLT など）。

オペコード表には、8086のオペコード、どんなオペランドが使えるか、機械語、必要なバイト数、実行するのにかかる時間、動作、変化するフラグなど、必要なことはすべて記載されています。

それでは、

MOV AL, 1234H

に関して知りうる限りの情報をオペコード表より読んでみましょう。このオペコード表はABC順にソートされています。まず、オペコードの欄を見てMOVを探します。次にオペランドを見ます。いまオペランドは、

AX, 1234H

ですから、レジスタとワード長のイミディエイトデータです。

したがって、

reg, imm

のところを見ます。すると、オペレーションコードは、

7	6	5	4	3	2	1	0
1	0	1	1	W	reg		

となっています。Wはワードのとき1、バイトのとき0となりますが、いまはワード長ですから、Wは1です。次にregはAXレジスタを使っていますから000となります。したがって、オペレーションコードは、

10111000=B8H

となります。あとイミディエイトデータ1234Hがありますから、例によって前後を入れ替えて、

34, 12

つまり、

MOV AX, 1234H

は

B8, 34, 12

となるのです。このように、アセンブリ言語を機械語にオペコード表を見ながら変換できます。ただ、いまやったように時間もかかるし、間違える可能性も大きいので、アセンブラに変換させるのが普通です。バイト数は2-3とありますが、バイトデータのときは2、ワードデータのときは3になるという意味です。いまのは、

B8, 34, 12

と確かに3バイトとなっています。

次のクロック数は実行に要する時間といえます。4クロックとなっていますから、PC-9801のクロック周波数を4.91MHzとすると、

$$4/(4.91 \times 10^6) \approx 815(\text{n秒})$$

の時間がかかることになります。ただしこれは理想値で、DRAMのリフレッシュの時間は含まれません。しかも、メモリが十分高速でウェイトがかけられていない、そして偶数アドレスから開始されている、8086のキュー^{注13}がいっぱいである、などの条件の下での値です。実際にはこれより遅くなります。

オペレーションは、

(reg) ← (data)

となっています。これは、データをレジスタに転送することを表します。

フラグ^{注14}は、何も記されていないので、

MOV AX, 1234H

はフラグに何の影響も与えないことが分かります。

このように、オペコード表からはかなりの情報が得られます。普通、アセンブリ言語でプログラムする場合、

オペレーションコード

バイト数

は、まったく見る必要がありません。これらは、アセンブラが勝手に作ってくれます。

いちばんよく見るのは、

オペランド

フラグ

です。この命令ではどんなオペランドが使えるのか、またフラグは何が影響を受けるかはとても重要なことです。前にも述べた

```
MOV    DS, 0A800H
```

が許されるかどうかは、オペコードの MOV の項で、オペランドとして

sreg, imm

が許されるかどうかで分かります (sreg は segment reg の意)。確かにこのオペランドはありません。したがって、

```
MOV    DS, 0A800H
```

は許されません。また

```
INC    AX
```

でキャリーフラグが変わるかどうかは、オペコードの INC の項のフラグ欄を見れば分かります。フラグの C の欄はブランクになっていますから、C フラグはまったく影響を受けません。

オペランドとフラグ以外ではクロック数を見ることもあります。アセンブリ言語でも、速度が問題になるときにクロック数を考えます。たとえば、

```
ADD    AX, 1 —————⑧
```

```
INC    AX —————⑨
```

の2つはともに、AX レジスタに1を加える命令です。⑧のクロック数は、オペコード ADD のオペランド

reg, imm

のクロック数を見れば分かります。4クロックですね。⑨は同じように、オペコード INC のオペランド

reg16

のクロック数より2クロックです。つまり、

```
ADD    AX, 1
```

とするよりは

```
INC    AX
```

のほうが速いことが分かります。

このような細かいところまで意識する必要はありませんが、非常に頻繁に通る部分ではけっこう実行時間に差が出てきます。

オペレーションコードは先ほども述べたように、見ることはまずありません。オペコード表なのにオペレーションコードを参照することがないのは妙な気もしますが。

8ビットCPUで、しかも数百バイト程度のプログラムしか書かなかったころならともかく、アドレッシングモードもオペコードもかなり増加した16ビットCPUで、数十Kバイトのプログラムもめずらしくなくなった最近では、オペレーションコード表を見ていちいち機械語に翻訳することはまずありません。オペレーションコードが必要なのは、

アセンブラやコンパイラを作る人

アセンブラを持っていない人

に限られるでしょう。

アセンブリ言語でプログラミングしたい方には、アセンブラは不可欠でしょう。

オペレーションコード表の説明はこのくらいにしておきます。どうしても手でアセンブルしたい方は、識別子の表とオペコード表をにらめっこしてアセンブルしてください。

アセンブリ言語の例

11

解説ばかりではおもしろくないので、また簡単なプログラム例を載せておきます。

「 $1 + 2 + \dots + 100$ を計算し、結果を AX レジスタに入れよ」

BASIC では次のようになるでしょう。

```
100 SUM=0
110 C=0
120 C=C+1
130 SUM=SUM+C
140 IF C<>100 GOTO 120
150 END
```

これをそのままプログラミングすると、次のようになります。SUM を AX レジスタ、C を CX レジスタでプログラムした例です。

```
MOV    AX, 0
MOV    CX, 0

MAIN_LOOP:
ADD    CX, 1
ADD    AX, CX
CMP    CX, 100
JNE    MAIN_LOOP
END
```

解説していきましょう。

```
MOV    AX, 0
MOV    CX, 0
```

で、AX, CX 各レジスタを 0 にします。次の

```
MAIN_LOOP:
```

というのは初めて出てきましたが、これはラベルと呼ばれます。BASIC では、120～140行が繰り返して、140行から120行に飛んでいます。BASIC の場合、飛び先を行番号で示します。アセンブリ言語でも GOTO 文に相当するジャン

ブ命令がありますが、飛び先を指定しようにも、行番号がありません。そこで行番号の代わりに、ラベルを使います。PC-9801 の BASIC ではラベルも使えるので、分かりやすいと思います。ラベルは、アルファベットと@, _ が使えるのが普通です。ラベルは

MAIN_LOOP:

のように、ラベル名の最後に: (コロン) をつけて表します。モニタの A コマンドでは、ラベルが使えませんので注意してください。

次に

ADD CX, 1

で、CX レジスタに 1 を加えます。これは、

INC CX

と書いてもよいでしょう。そして、

ADD AX, CX

で、AX レジスタに CX レジスタを加えます。つまり、BASIC なら

AX=AX+CX

です。

CMP CX, 100

は CMP 命令で、比較を行います。上の例では、

CX-100

を考えます。この演算の結果、フラグがセット、リセットされるのです。

CMP AX, 100

ではフラグが変化するだけで AX レジスタはまったく変化しません。

JNE MAIN_LOOP

の JNE は条件ジャンプ命令で、フラグの状態により、ジャンプしたりジャンプしなかったりします。JNE は Jump if Not Equal の意味です。つまり

CMP AX, 100

JNE MAIN_LOOP

では、AX が 100 でなければ MAIN_LOOP へ飛ぶ、という意味になります。

このように、CMP と条件ジャンプはたいいてい対にして使います。

これをアセンブルすると、

B8, 00, 00, B9, 00, 00, 83, C1,

01, 01, C8, 83, F9, 64, 75, F6

となります。次にアセンブルの方法を説明しましょう。

N₈₈-DISK BASIC モニタ

MON ○

C1800 ○

A0 ○

として、リスト1-6の右側を打ち込んでください。

リスト1-6

```
0000 B80000      MOV     AX,0000
0003 B90000      MOV     CX,0000
0006 83C101      ADD     CX,0001
0009 01C8        ADD     AX,CX
000B 83F964      CMP     CX,0064
000E 75F6        JNE     0006
```

CP/M-86

ED やほかのエディタでリスト1-7のソースファイルを作ります。1～3行の ; 以下はコメント、4行の

CSEG

は

「以下がコードセグメントに属す」
ことを宣言しています。

リスト1-7

```
;
; 1+2+3+...+100 ( CP/M-86 )
;
CSEG
    MOV     AX,0
    MOV     CX,0
MAIN_LOOP:
    ADD     CX,1
    ADD     AX,CX
    CMP     CX,100
    JNE     MAIN_LOOP
END
```

このソースのファイル名をたとえば、

OHPC.A86

(エクステンションは A86)

とすると、

ASM86 OHPC \$HZ SZ ☒

でアセンブルされ、リスト1-8の

OHPC.LST

ができます。

リスト1-8

```
CP/M ASM86 1.1  SOURCE: LIST2.A86
                                PAGE   1

;
; 1+2+3+...+100 ( CP/M-86 )
;
                                CSEG
0000 B80000                     MOV     AX,0
0003 B90000                     MOV     CX,0
                                MAIN_LOOP:
0006 83C101                     ADD     CX,1
0009 03C1                       ADD     AX,CX
000B 83F964                     CMP     CX,100
000E 75F6                       JNE     MAIN_LOOP
                                0006
                                END

END OF ASSEMBLY.  NUMBER OF ERRORS:  0.  USE FACTOR:  0%
```

MS-DOS

まず、リスト1-9のファイルを EDLIN などで作ります。このファイル名を

OHPC.ASM

(エクステンションは ASM)

としておきます。

リスト1-9

```
;
; 1+2+3+...+100 ( MS-DOS )
;
```

```
EXAMPLE SEGMENT BYTE
        ASSUME CS:EXAMPLE
```

EXAMPLEというセグメント
EXAMPLEはコードセグメントであることを指定

```
        MOV     AX,0
        MOV     CX,0
MAIN_LOOP:
        ADD     CX,1
        ADD     AX,CX
        CMP     CX,100
        JNE     MAIN_LOOP
```

```
EXAMPLE ENDS
        END
```

EXAMPLEセグメントの終わり

アセンブルは

MASM OHPC, NULL, OHPC, NULL

で行い、リスト1-10のファイル

OHPC.LST

ができ上がります。

リスト1-10

The Microsoft MACRO Assembler

11-08-85

PAGE

1-1

0000

```

;
; [1+2+3+...+100 ( MS-DOS )
;
EXAMPLE SEGMENT BYTE
        ASSUME CS:EXAMPLE
```

0000 B8 0000

```
        MOV     AX,0
```

0003 B9 0000

```
        MOV     CX,0
```

MAIN_LOOP:

0006 83 C1 01

```
        ADD     CX,1
```

0009 03 C1

```
        ADD     AX,CX
```

000B 83 F9 64

```
        CMP     CX,100
```

000E 75 F6

```
        JNE     MAIN_LOOP
```

0010

```
EXAMPLE ENDS
        END
```

The Microsoft MACRO Assembler

11-08-85

PAGE

Symbols

-1

Segments and groups:

Name	Size	align	combine	class
EXAMPLE.	0010	BYTE	NONE	

Symbols:

Name	Type	Value	Attr
MAIN_LOOP	L NEAR	0006	EXAMPLE

Warning Severe
Errors Errors
0 0

これを実行するには、モニタモードで行います。

MON ②

C1800 ②

のあと

S0 ②

として打ち込んでください。

プログラムは 0H~0FH 番地ですから、

G0, 10 ②

で 0 番地より実行し、10H 番地で停止させてください。

何をやったかというと、

$1 + 2 + \dots + 100$

の結果を AX レジスタに求めたのです。レジスタの内容は X コマンドで見ることがができます。

XAX ②

とすると

AX 13BA

と出るでしょう。

$13BAH = 1 \times 16^3 + 3 \times 16^2 + 11 \times 16 + 10$

$= 5050$

ですから、確かに 1~100 を足した結果が AX レジスタに入っています。

アセンブリ言語を理解するには、自分で短いプログラムを組んで、何度も暴走させるのが近道だと思います。最初は長いプログラムを作ろうとせず、簡単で短いプログラムを作ることを勧めます。長いプログラムでは思ったように動作しない場合、どこに間違いがあるか発見するのが大変です。機械語はフラグ 1 つ違ってても正常に動作しませんから。われわれも一度に大きなプログラムを作るわけではありません。できるだけ小さなモジュールに分けて、各モジュール

ルごとにデバッグするのが普通です。アセンブリ言語を始めたばかりなので、動かさない大きなプログラムを1つ作るよりも、小さなプログラムを数多く作るほうがよいと思います。



第2章

8086の命令

これからは8086の各命令を解説していきます。あとから引けるように、アルファベット順になっています。

1 コマンドメニュー 1 (AAA~CMC)

AAA (ASCII Adjust for Addition)

アンパック BCD (ASCII) の加算補正

コード: 00110111=37H

フラグ: 変化 AF, CF

クロック数: 4

AAA は AL レジスタに入っている 2 つのアンパック形式の数値を加算した結果を AX レジスタにアンパック形式の BCD に直して格納します。

BCD とは、Binary Coded Decimal の略で、2 進化10進数と呼ばれています。4 ビットで表される数値は0~15ですが、BCD ではこのうちの 0~9 を使って10進数を表す方法です。8 ビットのレジスタは普通の 2 進数なら、

0~255

の数値で表しますが、BCD では

00~99

しか表せません。このように、8 ビットのレジスタに 2 桁の BCD を入れたものをパック形式 BCD と呼びます。これに対して、8 ビットのレジスタに 1 桁の BCD を入れたものを、**アンパック形式BCD** と呼びます。AAA ではこのアンパック形式 BCD を扱います。

いま、

19+3

を考えてみましょう。19はアンパック形式 BCD で 0109H、3 はアンパック形式 BCD で 03H です。AX レジスタに 0109H、BL レジスタに 03H を入れる場合、次のようになります。

MOV AX, 0109H

MOV BL, 03H

ADD AL, BL

AAA

3行目の操作を行った時点で、AXレジスタには010CHが格納されているはずです。ところが、010CHはアンパックのBCDではありません。

ここで、

AAA

を行えば、AXレジスタの値はめでたく0202Hとなります（0202HはアンパックBCDで22の意）。

つまり、バイナリのデータもアンパックBCDのデータも、ともに同じADDを使って加算できますが、アンパックBCDの場合は、その直後に（厳密にはフラグが変化する前に）AAAを行わなければならないのです。

8086はこのようなBCD演算用の命令を数多くもっています。BCD演算は商業プログラムで必要となります。普通のバイナリで行われますが、10進数でバイナリに変換するときまるで誤差が出てしまいます。科学技術計算ではあまり問題になりませんが、商業、特に金銭にかかわるプログラムでは1円の誤差も許されません。こういうときにBCD演算を使います（10進数からBCDへの変換時には誤差はまったく出ません）。

もっとも、アセンブラで商業用のプログラムを作ることはないと思いますので、8086のBCD演算命令を使ってプログラムする人は、コンパイラを作る人などに限られると思います。

AAD (ASCII Adjust for Division)

アンパックBCD (ASCII) の除算補正

コード: 11010101 00001010=D50AH

フラグ: 変化 PF, SF, ZF

クロック数: 60

AADはアンパック形式BCDどうしの除算のための補正を行います。AADで注意することは“演算の前”に行わなければならないことです。また、被除数はAXレジスタに入れます。

12÷3

を考えてみましょう。12はアンパック形式BCDで0102H, 3は03Hですから,

```
MOV AX, 0102H
```

```
MOV BL, 3
```

```
AAD
```

```
DIV BL
```

3行目のAADによってAXレジスタの値は000CHとなります。これは、アンパック形式BCDを下のようにバイナリに直したものです。

アンパック BCD 10進 16進

0102H → 12 → 0CH

AADはアンパック形式BCDをバイナリに変換するものです。いい換えれば,

$AL = AH * 10 + AL$

AH=0

という作業をします。

4行目のDIVは除算を行う命令です。くわしくはDIVのところの説明しますが,

```
DIV BL
```

は、AXレジスタの値をBLレジスタの値で符号なし2進数として除算します。これにより、ALレジスタに09Hが入っているはずですが、

AAM (ASCII Adjust for Multiply)

アンパック BCD (ASCII) の乗算補正

コード: 11010100 00001010=D40AH

フラグ: 変化 PF, SF, ZF

クロック数: 83

AAMはAL内のデータをアンパック形式BCDどうしの乗算結果とみなし、アンパック形式BCDに変換します。

AAMで注意することは乗算の後でAAMを実行する点です。

4×5

をアンパックBCDで演算することを考えます。

4→04H, 5→05H

ですから、

```
MOV AL, 04H
```

```
MOV BL, 05H
```

```
MUL BL
```

```
AAM
```

となります。MUL は乗算命令です。くわしくは MUL の項で説明しますが、3 行目では、AL レジスタの内容をバイナリデータとみなして乗算し、AX レジスタに格納します。この時点で AX レジスタには

$04 \times 06 = 18H$

が入っています。ここで AAM 命令を実行すれば、

AX=0204H

となります。つまり、こうです。

16進 アンパック BCD 10進

18H → 0204H → 24

AAM は、バイナリデータをアンパック BCD に変換しているといえます。

AAS (ASCII Adjust for Subtraction)

アンパック BCD(ASCII) の減算補正

コード：00111111=3FH

フラグ：変化 AF, CF

クロック数：4

AAS は AL レジスタのデータをアンパック形式 BCD どちらの減算の結果とみなし、アンパック BCD に変換します。AAS で注意することは、減算の直後に行わなければならないことです。

12-3

をアンパック BCD で計算することを考えます。

10進 アンパック BCD 10進 アンパック BCD

12 → 0102H 3 → 03H

ですから、

```
MOV AX, 0102H
```



```
MOV BL, 03H
```

```
SUB AL, BL
```

```
AAS
```

となります。3行目の操作で、ALとBLレジスタの内容をバイナリデータとみなして減算します。それをAASで補正すると

```
AX=0009H
```

となります。

AAA, AAD, AAM, AASなどのBCD演算用の命令は特殊なことをする人以外は使いませんので、「そんな命令もあるんだ」といった程度でよいと思います。BCD演算を行いたければ、COBOLや商業用BASICなどのコンパイラを通して行えばよいことで、アセンブラで組む必要はないでしょう。

ADC (Add with Carry)

キャリーを含む加算

フラグ: 変化 AF, CF, OF, PF, SF, ZF

ADCは加算するときにキャリーも同時に加算します。キャリーフラグは桁上がりが生じたときに立ちます。たとえば

```
MOV AX, 0FFFFH
```

```
ADD AX, 2
```

とすると、下のようになります。

```
0 F F F F H
+)      2 H
-----
1 0 0 0 1 H
```

そして、

```
AX=0001H, キャリーフラグ=1
```

となります。

```
ADC AX, 3
```

などは、キャリーが立っていなければ、

```
AX=AX+3
```

ですが、キャリーが立っていると

$AX = AX + 3 + 1$

と1が余分に加算されます。一見、妙な機能に思えますが、これは次のような場合、特に便利です。

6789ABCDH + 11111111H

を計算するような場合です。8086のレジスタは16ビット長です。そのため、上の計算を

MOV AX, 6789ABCDH

ADD AX, 11111111H

とすることはできません。6789ABCDH を上位、下位に分けて

MOV AX, 6789H

MOV BX, ABCDH

として、AX と BX レジスタのペアで表します。あとは筆算と同じように

ADD BX, 1111H

ADD AX, 1111H

とすればよいのです。1行目実行の時点で、桁上がりがあるかもしれませんし、ないかもしれません。もし8086にADC命令がなければ

桁上がりがない → $AX = AX + 1111H$

桁上がりがある → $AX = AX + 1111H + 1$

とプログラムを分けなければなりません。

ところが、ADCがあれば一度に行えます。

このようにADCを使えば多倍長(1000桁でも10000桁でもメモリの許す限り)の加算を行うことができます。

ADD (Addition)

加算

フラグ：変化 AF, CF, OF, PF, SF, ZF

ADDは加算を行います。もうすでにおなじみの命令の1つでしょう。

8086で非常に助かるのは、多くの演算がメモリに対して直接行える点です。データセグメントの1234H番地のバイトデータに3を加えるには、

ADD BYTE [1234H], 3

とすることが出来ます。8ビット(CPU)をやってみて、8086は初めてという人
は、

```
MOV  AL, [1234H]
```

```
ADD  AL, 3
```

```
MOV  [1234H], AL
```

などとやっていますが、これは1つの命令で行えます。

AND (AND : logical conjunction)

論理積

フラグ：変化 CF, OF, PF, SF, ZF

AND は論理積をとります。BASIC の AND と同様です。特に説明すること
もないでしょう。

CALL (Call a procedure)

サブルーチンコール

フラグ：変化なし

CALL 命令は BASIC の GOSUB に相当します。アセンブリ言語でもサブル
ーチンが使えます。AX レジスタを 0 にするサブルーチンを

```
CLEAR_AX
```

としましょう。

```
CLEAR_AX
```

は次のようになります。

```
CLEAR_AX:MOV  AX, 0
```

```
RET
```

1 行目の

```
CLEAR_AX:
```

はラベルです。N₈₆-BASIC では

```
*CLEAR.AX
```

とでも書くところでしょう。最後の RET は、サブルーチンから返る命令で、

BASIC の RETURN に相当します。このサブルーチンを呼ぶには、プログラムの中で

```
CALL CLEAR_AX
```

と記述します。

CALL には

セグメント内コール

セグメント外コール

の2つがあります。通常はセグメント内コールを使います。セグメント内コールでは同一コードセグメント内にあるサブルーチンに飛ぶのに使います。64K以上離れた別のセグメントをコールするには、セグメント外コールを使います。モニタの A, L コマンドでは、セグメント外コールは使えません。CP/M-86 の ASM86 ではセグメント内を CALL, セグメント外を CALLF (Call Far) と書いて区別します。

セグメント内とセグメント外の違いは、スタックにもどりオフセットだけを積むか、もどりセグメントも積むかの違いです。

RET も CALL に対応して、セグメント内、セグメント外の区別があります。モニタではセグメント外リターンはありません。

CP/M-86 の ASM86 では、セグメント内が RET, セグメント外が RETF (—Far), MS-DOS の MASM では、セグメント内は RET または RET NEAR, セグメント外は RET FAR と書くことになっています。

当面はセグメント内だけでしょうから、コールは CALL, リターンは RET だけを覚えておけばよいでしょう。

モニタの A コマンドではラベルが使えませんので、

```
CALL 1234
```

というふうに直接、サブルーチンのアドレスを書いて使います。

また、CALL には間接コールというものがあります。たとえば、1234H のサブルーチンを呼ぶときに

```
CALL 1234H
```

とするのではなく

```
MOV AX, 1234H
```

```
CALL AX
```

というふうに、レジスタの内容を飛び先とする方法です。

レジスタの代わりにメモリ間接で飛ぶこともできます。メモリ間接の場合、セグメント外コールも行えます。コールするときどんなオペランドが可能かは、オペレーションコード表の、オペランド項を見ればすぐ分かります。

たとえば

CALL WORD PTR [BX] [SI]

なども許されることが分かるでしょう。これは、BX レジスタの内容と SI レジスタの内容を加えたアドレスのメモリ内容が指すところにコールします。

CBW (Convert Byte to Word)

バイトからワードへの変換

コード：10011000=98H

フラグ：変化なし

クロック数：2

CBW は AL レジスタのバイトデータを AX レジスタのワードに変換します。

これは、AL レジスタが負ならば

AH=FFH

正ならば

AH=00H

と動行します。

CBW は除算の前に行うことがよくあります。たとえば、

15÷3

を行うには、

MOV AL, 15

CBW

MOV BL, 3

DIV BL

とします。4 行目では、AX レジスタを BL レジスタで割りますから、割られる数が AL レジスタに入っている場合、CBW を使って AL レジスタのデー

タを AX レジスタのワードデータに変換しなくてはなりません。

これはよく間違えることなので注意が必要です。6809 には SEX(Sign EXtend) 命令という気のきいた命令がありましたが、CBW は SEX 命令に相当します。

CLC (Clear Carry flag)

キャリーのクリア

コード: 11111000=F8H

フラグ: 変化 CF

クロック数: 2

CLC 命令はキャリーフラグを 0 にします。逆に 1 にするには STC(Set Carry flag) を使います。CLC, STC 命令は、サブルーチンの返す値が 1 か 0 しかないような場合、キャリーを使って返すときなどによく使います。

CLD (CLear Direction flag)

ディレクションフラグのクリア

コード: 11111100=FCH

フラグ: 変化 DF

クロック数: 2

CLD は DF (ディレクションフラグ) を 0 にするときに使います。

DF=0

のときには、ストリング命令時にオートインクリメントモードとなります。

CLI (CLear Interrupt flag)

割り込みフラグのクリア

コード: 11111010=FAH

フラグ: 変化 IF

クロック数: 2

CLCはCフラグを禁止します。したがって、スタックポインタの設定、割り込みレベルの集中など、インタラプトの起こってほしくないときに使用するCフラグを禁止する必要がなくなれば、ただちにインタラプト許可(CLI)を実行しなければなりません。なお、NMI(ノンマスカブルインタラプト)はCLIでは禁止できません。最初のうちはCLIはまったく必要ないでしょう。

CMC (CoMplement Carry flag)

キャリーの反転

コード: 11110101=F5H

フラグ: 変化 CF

クロック数: 2

CMCはキャリーフラグを1→0, 0→1と反転させます。

簡単なプログラム

命令の説明ばかりではつまらないので、アセンブリ言語による簡単なプログラム例を見てみましょう。画面消去プログラムです。

PC-8801では高速画面消去プログラムが話題になっていましたが、それをPC-9801で書いてみましょう。

CP/M-86

エディタでリスト2-1を打ち込み、

OHPC. A86

というファイル名にします。

リスト2-1

```
...  
; CLEAR GRAPHIC V-RAM ( CP/M-86 )  
...  
CSEG  
ORG      000H
```

```

CLS:
    MOV     AX,0A800H
    CALL    CLEAR_ONE_PLANE
    MOV     AX,0B000H
    CALL    CLEAR_ONE_PLANE
    MOV     AX,0B800H
    CALL    CLEAR_ONE_PLANE
    IRET
CLEAR_ONE_PLANE:
;
; SUBROUTINE CLEAR ONE PLANE
; ARGUMENT AX -- SEGMENT
;
    CLD
    MOV     ES,AX
    MOV     CX,4000H
    MOV     DI,0
    MOV     AX,0
    REP     STOSW
    RET
END

```

ASM86 OHPC \$SZ HZ ○

でリスト2-2の

OHPC. LST

がでかかります。

リスト2-2

CP/M ASM86 1.1 SOURCE: LIST1.A86
PAGE 1

```

;
; CLEAR GRAPHIC V-RAM ( CP/M-86 )
;
; CSEG
; ORG     000H
;
CLS:
    MOV     AX,0A800H
0000 B800A8    0013    CALL    CLEAR_ONE_PLANE
0003 E80D00    0013    MOV     AX,0B000H
0006 B800B0    0013    CALL    CLEAR_ONE_PLANE
0009 E80700    0013    MOV     AX,0B800H
000C B800B8    0013    CALL    CLEAR_ONE_PLANE
000F E80100    0013    IRET
0012 CF
;
; CLEAR ONE PLANE:
;
; SUBROUTINE CLEAR ONE PLANE
; ARGUMENT AX -- SEGMENT
;
    CLD
0013 FC        MOV     ES,AX
0014 8EC0      MOV     CX,4000H
0016 B90040    MOV     DI,0
0019 BF0000    MOV     AX,0
001C B80000

```



```

001F F3AB      REP      STOSW
0021 C3        RET
                END

```

END OF ASSEMBLY. NUMBER OF ERRORS: 0. USE FACTOR: 0%

MS-DOS

エディタでリスト2-3を打ち込み、

OHPC. ASM

というファイル名にします。

リスト2-3

```

;
; CLEAR GRAPHIC V-RAM ( MS-DOS )
;
EXAMPLE SEGMENT BYTE
ASSUME  CS:EXAMPLE
ORG     0000H
CLS:
    MOV     AX,0A800H
    CALL    CLEAR_ONE_PLANE
    MOV     AX,0B000H
    CALL    CLEAR_ONE_PLANE
    MOV     AX,0B800H
    CALL    CLEAR_ONE_PLANE
    IRET
CLEAR_ONE_PLANE:
;
; SUBROUTINE CLEAR ONE PLANE
; ARGUMENT AX -- SEGMENT
;
    CLD
    MOV     ES,AX
    MOV     CX,4000H
    MOV     DI,0
    MOV     AX,0
    REP     STOSW
    RET
EXAMPLE ENDS
END

```

MASM OHPC. NUL, OHPC, NUL ①

でリスト2-4の

OHPC. LST

を得ます。

リスト2-4

The Microsoft MACRO Assembler

11-08-85

PAGE 1-1

```

: CLEAR GRAPHIC V-RAM ( MS-DOS )
0000
0000
0000
0003 B8 A800
0006 B8 B000
0009 E8 0013 R
000C B8 B800
000F E8 0013 R
0012 CF
0013

EXAMPLE SEGMENT BYTE
        ASSUME CS:EXAMPLE
        ORG 0000H
CLS:
        MOV AX,0A800H
        CALL CLEAR_ONE_PLANE
        MOV AX,0B000H
        CALL CLEAR_ONE_PLANE
        MOV AX,0B800H
        CALL CLEAR_ONE_PLANE
        IRET
CLEAR_ONE_PLANE:
:
: SUBROUTINE CLEAR_ONE_PLANE
: ARGUMENT AX -- SEGMENT
:
        CLD
        MOV ES,AX
        MOV CX,4000H
        MOV DI,0
        MOV AX,0
        REP STOSW
        RET

0022
EXAMPLE ENDS
END

```

The Microsoft MACRO Assembler

11-08-85

PAGE

Symbols

-1

Segments and groups:

Name	Size	align	combine	class
EXAMPLE.	0022	BYTE	NONE	

Symbols:

Name	Type	Value	Attr
CLEAR_ONE_PLANE.	L NEAR	0013	EXAMPLE
CLS.	L NEAR	0000	EXAMPLE

Warning Severe
Errors Errors
0 0

モニタ

BASIC レベルから

MON ☒

]C1C00 ⑦

]A0 ⑦

のあと、リスト2-5の右部分を打ち込み、

CTLR-B

でBASICに抜けます。そして、

DEF SEG=&H1C00 ⑦

A=0:CALL A ⑦

で実行できます。

リスト2-5

0000 B800A8	MOV	AX,A800
0003 E80D00	CALL	0013
0006 B800B0	MOV	AX,B000
0009 E80700	CALL	0013
000C B800B8	MOV	AX,B800
000F E80100	CALL	0013
0012 CF	IRET	
0013 FC	CLD	
0014 8EC0	MOV	ES,AX
0016 B90040	MOV	CX,4000
0019 BF0000	MOV	DI,0000
001C B80000	MOV	AX,0000
001F F3	REP	
0020 AB	STOSW	
0021 C3	RET	

AAA 命令から CMC 命令までを解説しました。各命令がどのようなときに使われるかを中心に説明していきますので、AAA はどんな命令だっけ？と迷ったときなどに見返せば、すぐに分かることと思います。また、プログラミングするときにその命令で注意すべき点もできるだけ説明しているつもりです。説明に出てきた命令を使って、一日も早くプログラミングを始めることを望みます。

言語は使ってみて初めて理解できるものですから、何度も暴走させて身につけてください。

CMP (CoMPare)

比較

コード：オペコード表参照

フラグ：AF, CF, OF, PF, SF, ZF,

クロック数：オペコード表参照

CMP は、デスティネーションからソース^{注15}を減算します。それでは、SUB と変わらないことになりますが、CMP 命令では変化するのはフラグだけです。
だから

```
MOV AX, 1000
```

```
CMP AX, 999
```

および

```
MOV AX, 1000
```

```
SUB AX, 999
```

の2つでは、フラグはまったく同じ変化をしますが、CMP のほうでは AX は 1000のままです。SUB のほうはもちろん

```
AX=1
```

となっています。フラグの変化以外、何の影響もない命令ではあまり意味がないような気がしますが、この命令は非常に大切です。CMP は条件分岐をするときに使われるのです。条件分岐は BASIC では、

IF~THEN

でおなじみだと思います。CMP がいかに重要かは、BASIC で IF~THEN 文のないプログラムはほとんどないことを考えれば分かります。CMP 命令は単独では使われず、たいてい

```
CMP AX, 99
```

```
JE LABEL 1
```

などと条件分岐命令 (JNE, JNO, JNP, JNS, JO, JP, JS など) とともに使いま

す。CMP 命令によりフラグが変化し、その変化に従って分岐するかどうかが決まります。どのフラグがどのようなときに立つかということは条件分岐命令と組にして使う限り、意識する必要はまったくありません。

AX レジスタが 0 ならば LABEL 1 に飛び、0 以外ならば LABEL 2 を実行するプログラムは、

```
CMP AX, 0 —————①  
JE LABEL 1  
JMP LABEL 2
```

となります。これはフラグを含めて考えると次のようになります。

①のところで、AX レジスタと 0 が比較され、その結果

AX=0 → ゼロフラグ=1

AX≠0 → ゼロフラグ=0

となります。ほかのフラグも

AX=0

の結果に従って変化しますが、ここでは無視します。

次の JE (Jump if Equal) 命令は、直前の比較の結果がイコールであればジャンプする命令ですが、実際の動作としては、

「ゼロフラグが 1 ならばジャンプする」

という動作をします。そのため、

```
JE LABEL 1
```

は、

ゼロフラグ=1 → LABEL 1 へ

ゼロフラグ=0 → 次の命令へ

となります。ところが、ゼロフラグは、

AX=0→1,

AX≠0→0

となっていますから、結局

AX=0 → LABEL 1へ

AX=1 → LABEL 2へ

という動作を行うわけです。条件関係には=, ≠, >, ≥, <, ≤がありますが、これに従って条件分岐命令は図2-1のように使い分けなければなりません。

図2-1

	符合なし	符合つき
=	JE JZ	JE JZ
≠	JNE JNZ	JNE JNZ
<	JB JNAE	JL JNAGE
≥	JNB JAE	JNL JGE
>	JA JNBE	JG JNLE
≤	JNA JBE	JNG JLE

符号つき、符号なしで命令が違っていることに注意してください。図2-1があればプログラミング上は問題ないと思います。たとえば、

「符号なしで $AX \geq BX$ ならば LABEL 1 へジャンプする」

プログラムは、図2-1によれば符号なしの \geq が JAE (Jump if Above or Equal) ですから、

```
CMP AX, BX
```

```
JAE LABEL 1
```

となるわけです。

CMP 命令で比較できるものは、オペレーションコード表を見れば分かりますが、

レジスタ, レジスタ

メモリ, レジスタ

レジスタ, メモリ

メモリ, イミディエイトデータ

レジスタ, イミディエイトデータ

アキュムレータ, イミディエイトデータ

の6つです。どの組み合わせができるかというのは、最終的にはオペレーションコード表を見るしかないのですが、8086で一般的にいえることは、メモリとメモリを同時にソースとデスティネーションに選^{注16}べないということでしょう。それ以外はたいていできると覚えておけば、まず間違いありません。

CMPS (CoMPare String)

メモリとメモリを比較

コード： $\begin{cases} 10100110 = A6H(\text{バイト}) \\ 10100111 = A7H(\text{ワード}) \end{cases}$

フラグ：AF, CF, OF, PF, SF, ZF

クロック数：22

8086にはストリング命令というものがあって8086の大きな特徴の1つとなっています。ストリング命令というのは、メモリ内のデータの移動、代入、比較を効率よく行うための命令群で、Z80でいえば、

LDIR, CPIR

を強力にしたような命令です。8086のストリング命令には、

MOVSB メモリ、メモリ間の移動

LODS AL/AX レジスタにメモリのデータをロード

STOS メモリに AL/AX レジスタの内容をロード

SCAS メモリと AL/AX レジスタの比較

CMPS メモリとメモリの比較

の5つのストリング・プリミティブ命令があります。これらは単独で用いられることもあります。たいいていリピートプレフィックス (REP, REPE, REPNE, REPZ, REPZ) を組み合わせて使います。

話をCMPSにもどしましょう。CMPSはメモリとメモリの比較を行います。ソースとデスティネーションは

DS: [SI], ES: [DI]

の2つです。バイトの値の比較ならば CMPSB、ワードならば CMPSW を使います。比較のあとのSI, DIレジスタは自動的に増加あるいは減少します。増加するか減少するかはDF(ディレクションフラグ)によります。

DF=0 → 増加

DF=1 → 減少

となります。増減の値はCMPSBならば1, CMPSWならば2です。つまり1回の比較が終わると次のデータの位置をSI, DIレジスタが指してくれている

わけです。次のような具体的な例で考えてみましょう。

「DS セグメントの1000H番地からの256バイトと ES セグメントの2000H番地からの256バイトとが一致していれば、 LABEL 1 に、 そうでなければ LABEL 2 に飛ぶプログラムを書け」

もし CMPS 命令がなければ、

```
MOV SI, 1000H
```

```
MOV DI, 2000H
```

```
MOV CX, 256
```

L1:

```
MOV AL, [SI]
```

```
CMP AL, ES: [DI]
```

```
JE L2
```

```
JMP LABEL 2
```

L2:

```
INC SI
```

```
INC DI
```

```
LOOP L1注17
```

```
JMP LABEL 1
```

となりますが、CMPSB を知っていれば、

```
CLD
```

(オートインクリメントモード)

```
MOV SI, 1000H
```

```
MOV DI, 2000H
```

```
MOV CX, 256
```

L1:

```
CMPSB
```

```
JE L2
```

```
JMP LABEL 2      一致しない
```

L2:

```
LOOP L1
```

```
JMP LABEL 1      一致する
```


と、かなり簡単になります。さらに、REPE 命令を知っていれば、

```
CLD
MOV     SI, 1000H
MOV     DI, 2000H
MOV     CX, 256
REPE    CMPSB
-----
JE      LABEL 1
JMP     LABEL 2
```

ときわめて簡単になります。

REPE は、CX をカウントダウンし、CX が 0 でかつ CMPSB と等しい間繰り返しの意味になります。REP プレフィックスは、ストリングプリミティブ命令の前でしか使えないことに注意してください。

このようにストリング命令は REP 命令と組み合わせて使うことにより、プログラムを非常にコンパクトにすることができます。

ストリング命令で注意することは、ソースやデスティネーションがメモリのときは

ソース： DS: [SI]

デスティネーション： ES: [DI]

となることです。SI のことを Source Index Register, DI のことを Destination Index Register というのは、これに由来しています。セグメント・オーバーライド・プレフィックスによってソース側のデフォルトセグメントを DS からほかのセグメントに変更することも可能です。また、SI, DI レジスタは自動的に変更されますから、ストリング命令を実行する前に必ず DF フラグをセット/リセットすることが必要です (CLD, STD 命令)。

ページのプログラムも、実はこのストリング命令を使っています。分からない部分は、

REP STOSW

でしょうが、これは CX レジスタをカウントダウンして CX が 0 の間、AX レジスタの内容を ES:[DI] に転送することを意味します。もしこれを使わなければ、

L1:

```

MOV  ES: [DI], AX
INC  DI
INC  DI
SUB  CX, 1
JNE  L1

```

と長くなっています。実行時間もクロック数を計算すれば分かりますが、REP STOSW としたほうが速くなっています。ストリング命令はこのように、プログラムを小さく速くすることができます。

CWD (Convert Word to Doubleword)

AX レジスタの符号を DX レジスタに拡張

コード：10011001=99H

フラグ：変化なし

クロック数：5

CWD 命令は AX レジスタの符号を DX レジスタに拡張します。つまり、

AX>8000H → DX=0

その他 → DX=FFFFH

となります。CBW 命令の16ビット版といえるでしょう。

DX レジスタと AX レジスタで32ビットデータを表すことはよくあります。

たとえば、12345を325で割るときがそうです。これをプログラミングするとすれば、

```
MOV  AX, 12345
```

```
CWD
```

```
MOV  BX, 325
```

```
IDIV BX
```

(AX に答が入る)

となります。IDIV BX は DX: AX を BX で割りますから、必ず CWD 命令を実行して AX の16ビットデータを DX: AX の32ビットデータに変換しなくてはなりません。IDIV 命令を使うときには CWD が必要かどうかをよく考えなくてはなりません。

DAA (Decimal Adjust for Addition)

加算後のアキュムレータの内容を10進数に変換

コード：00100111=27H

フラグ：AF, CF, PF, SF, ZF が変化, OF 不定

クロック数：4

DAA はパック形式のBCD 2桁の加算結果をパック形式BCDに直します。ADDやADCの直後（厳密にはフラグ、データの変化する前に）行います。

たとえば、

12+19

を計算するときは、

12はパック形式BCDで 12H

19 " 19H

ですから、

MOV L, 12H

ADD AL, 19H

DAA

とすればよいのです。

MOV AL, 12H

ADD AL, 19H

を行った時点で、ALレジスタには、2BHが入っています。ここで、

DAA

とすれば、

AL=2BH → 31H (パック形式BCD)

となり、

12+19=31

が計算されます。BCD演算はコンパイラ作成時などには使われますが、アセンブリ言語プログラムで使うことはありません。こんな命令もあるのだくらいに考えておけばよいでしょう。

DAS (Decimal Adjust for Subtraction)

減算後のアキュムレータの内容を10進数に変換

コード: 00101111=2FH

フラグ: AF, CF, PF, SF, ZF が変化, OF が不定

クロック数: 4

DAS は、パック形式どうしの減算の結果をパック形式 BCD に直します。
DAA の減算用といえるでしょう。

21-3

をプログラミングしてみると、

21 → 21H (パック形式 BCD)

3 → 03H (パック形式 BCD)

ですから、

MOV AL, 21H

DAS

(AL に答が入る)

SUB AL, 03H

となります。

MOV AL, 21H

SUB AL, 03H

で、AL は 1EH となります。ここで、

DAS

とすれば、

AL=1EH → 18H(パック形式 BCD)

となって、

21-3=18

を得ます。

DEC (DECrement destination by one)

デクリメント

コード：オペコード表参照
フラグ：AF, OF, PF, SF, ZF が変化
クロック数：オペコード表参照

DEC 命令はオペランドから 1 を引きます。

```
MOV X, 1000H
```

```
DEC AX
```

はもちろん、

```
AX=0FFFH
```

となります。オペレーションコード表のオペランドを見れば分かります。

```
DEC ARRAY [BX] [SI]
```

なども許されます。

```
DEC AX      (2クロック)
```

は、

```
SUB AL, 1    (4クロック)
```

よりも 2クロック分速くなりますから、1 を引く場合は、

```
DEC AX
```

とすべきでしょう。

DEC 命令で注意が必要なのは「キャリーフラグが変化しない」点です。

SUB 命令ではキャリーフラグは変化しますから、

```
SUB AX, 1
```

```
JB LABEL 1
```

と、

```
DEC AX
```

```
JB LABEL 1
```

とは等価ではありません。

```
SUB AX, 1
```

```
JB LABEL 1
```

のほうは AX が 0 のときには LABEL 1 に分岐しますが、

```
DEC AX
```

```
JB LABEL 1—————②
```

は、どうなるかは不定です (②の前にキャリーが立っていたかどうかで決まる)。これは INC 命令でも同様です。

DIV (DIVide)

符号なし除算

コード：オペコード表参照

フラグ：AF, CF, OF, PF, SF, ZF 不定

クロック数：オペコード表参照

DIV 命令は下の形式で符号なしの除算を行います。

商 AL 余り AH

商 AX 余り DX

割られる数はAH:AL の16ビットデータか、DX: AX の32ビットデータです。

1234÷32

は、

MOV AX, 12345

MOV DX, 0

MOV BX, 32

DIV BX

となります。DIV で重要なことは、CBW, CWD の命令のところで解説したように、データの型を合わせることでしょう。

また、もう1つ非常に大切なことは、0による除算です。8086では、0による除算が行われると内部インタラプトの0番がかかります。つまり物理アドレスの0000H, 0001Hの内容をオフセット、0002H, 0003Hの内容をセグメントとするアドレスに制御が移されます。PC-9801のBASIC使用時は、これはROM内のIRET (インタラプトからのリターン) 命令を指しており、MS-DOSでは「0で除算しました」のメッセージが出るようになっています。0で割った際の処理ルーチンをユーザー側で作ることもできますが、初めのうちは0で割らないように注意するほうが賢明でしょう。

また DIV 命令は非常に時間のかかる命令です。

DIV BX

の処理などは、144～162クロックもかかります。オペランドがメモリだともっとかかります。

SHRなど、シフト命令で置き換えられるところはシフトですますべきです。

DIV は 8 ビット CPU にはない便利な命令ですが、いまの 3 点

(1)型のチェック

(2)0 による除算

(3)時間がかかる

をよく頭に入れてプログラミングしてください。

ESC (ESCAPE)

エスケープ

コード：オペコード表参照

フラグ：変化なし

クロック数：オペコード表参照

ESC 命令は8086の命令ではありますが、メモリオペランドをアクセスしてバスにのせる以外何もしません。ESC 命令はほかのプロセッサ、つまり8087に対して命令を発行する際に使われます。

アセンブリ言語で8087をプログラミングすることはまれで、私は二度しか行ったことはありません。だいたい、フローティングポイントの演算を行うプログラムをアセンブリ言語で作ることはほとんど無意味だと思います。多くのCコンパイラ、Pascal などは8087をサポートしているので、コンパイラを使うことを勧めます。

HLT (HaLT)

ホールト

コード：11110100=F4H

フラグ：変化せず

クロック数：2

HLT はプログラムの実行を停止します。一度ホールト状態に入ると、抜け

出すにはインタラプトカリセットを行わなければなりません。HLT 命令を使うことはまずないと思います (外部インタラプトをうまく使える人は別ですが……)。

IDIV (Integer DIVision signed)

符号つき除算

コード：オペコード表参照

フラグ：AF, CF, OF, PF, SF, ZF 不定

クロック数：オペコード表参照

IDIV 命令は符号つき除算を行います。割られる数は AH: AL の16ビットか、DX: AX の32ビットです。結果は DIV と同様

AL 商 AH 余り

AX 商 DX 余り

となります。IDIV で注意することは、DIV と同様に、

- (1)型合わせ
- (2)0 による除算
- (3)長い実行時間

です。型合わせには、IDIV が符号つきですから CBW や CWD が最適です。

DIV, IDIV ともにいえることですが、イミディエイトデータで割れないことも落とし穴といえるでしょう。

IDIV 1234

とは書けない点です。

IMUL (Integer MULtiply)

符号つき乗算

コード：オペコード表参照

フラグ：AF, PF, SF, ZF 不定, CF, OF 変化

クロック数：オペコード表参照

IMUL 命令は符号つき乗算を行います。かけられる数は AL または AX で、

結果は AX または DX: AX となります。

IMUL で注意することは、IDIV と同様、

(1)長い実行時間

(2)イミディエイトデータをかけられない

ことがあげられます。特に時間は、

IMUL BX

で128~154クロックもかかりますから、シフト命令で置き換えられるならば、置き換えたほうがよいでしょう。

イミディエイトデータがかけられないのは、

IMUL 1234

とできないという意味です。

また、扱っているデータが符号つきか符号なしかを常に頭に入れておくことは重要で、符号つきなら IMUL, IDIV, 符号なしなら MUL, DIV を確実に使うべきです。

プログラミングから実行まで

CMP から IMUL の解説を行いました。次にまた、簡単なプログラム例を載せておきます。

「キャラクタの VRAM に0~255のデータを書き込むプログラム」です。今回は、CP/M-86 上、MS-DOS 上でも実行できるようにしておきました。せっかく CP/M-86 や MS-DOS 上でアセンブルしても、実行は DISK BASIC に移ってからというのでは二度手間といえるでしょう。各 DOS の実行ファイルの作り方、抜け方をこのプログラムで研究してください。

CP/M-86

ED などのエディタでリスト2-6を打ち込み、ファイル名を OHPC.A86 とします。そして、

ASM86 OHPC \$SZ ○

でリスト2-7の LST ファイルを得ます。

実行は、

リスト2-6

```

:
: OH! PC DEMO PROGRAM ( CP/M-86 )
:
      CSEG
      ORG      100H
      CLD
      MOV      AX,0A000H
      MOV      ES,AX
      XOR      AL,AL
OHPC1:
      CALL     FILL_C_VRAM
      INC      AL
      CMP      AL,0
      JNE      OHPC1

      XOR      CL,CL
      XOR      DL,DL } CP/M-86から抜ける
      INT      224
FILL_C_VRAM:
:
: ARGUMENT AL --> DATA TO BE STORED
:
      XOR      DI,DI
      MOV      CX,80*25*2
      REP      STOSB
      RET
END

```

リスト2-7

CP/M ASM86 1.1 SOURCE: LIST1.A86
PAGE 1

```

:
: OH! PC DEMO PROGRAM ( CP/M-86 )
:
      CSEG
      ORG      100H
      CLD
      MOV      AX,0A000H
      MOV      ES,AX
      XOR      AL,AL
OHPC1:
      CALL     FILL_C_VRAM
      INC      AL
      CMP      AL,0
      JNE      OHPC1

      XOR      CL,CL
      XOR      DL,DL
      INT      224
FILL_C_VRAM:
:
: ARGUMENT AL --> DATA TO BE STORED
:
      XOR      DI,DI
      MOV      CX,80*25*2

```

0100 FC
0101 B800A0
0104 8EC0
0106 32C0
0108 E80C00
010B FEC0
010D 3C00
010F 75F7
0111 32C9
0113 32D2
0115 CDE0
0117 33FF
0119 B9A00F

```

011C F3AA      REP      STOSB
011E C3        RET
                END

```

END OF ASSEMBLY. NUMBER OF ERRORS: 0. USE FACTOR: 0%

GENCMD OHPC 8080 ②

OHPC ②

です。

MS-DOS

EDLIN などのエディタでリスト2-8を打ち込み、ファイル名を OHPC.ASM とします。

そして、

リスト2-8

```

;
; OH! PC DEMO PROGRAM ( MS-DOS )
;
STACK1 SEGMENT STACK
    DW      100 DUP (?)
TOS     LABEL    WORD
STACK1 ENDS

CODE    SEGMENT BYTE
    ASSUME  CS:CODE,SS:STACK1
START:
    CLD
    MOV     AX,0A000H
    MOV     ES,AX
    XOR     AL,AL

OHPC1:
    CALL    FILL_C_VRAM
    INC     AL
    CMP     AL,0
    JNE     OHPC1

    MOV     AH,4CH } MS-DOSから
    INT     21H    } 抜ける。Ver.1.25
                }  ではINT 20H

FILL_C_VRAM:
;
; ARGUMENT AL --> DATA TO BE STORED
;
    XOR     DI,DI
    MOV     CX,80*25*2
    REP     STOSB
    RET

CODE      ENDS
          END      START

```

MASM OHPC, OHPC, OHPC, NUL ⑦

でリスト2-9のファイルを得ます。

実行は,

リスト2-9

```
The Microsoft MACRO Assembler                11-08-85        PAGE    1-1

;
; OH! PC DEMO PROGRAM ( MS-DOS )
;
0000          64 [      ????      ]
0000          ]

00C8          TOS          LABEL    WORD
00C8          STACK1      ENDS

0000          CODE        SEGMENT   BYTE
                                ASSUME CS:CODE,SS:STACK1
0000          START:
0000          CLD
0001          MOV         AX,0A000H
0004          BE  C0
0006          MOV         ES,AX
0006          32  C0
0006          XOR         AL,AL
0008          OHPC1:
0008          CALL        FILL_C_VRAM
000B          INC         AL
000D          CMP         AL,0
000F          JNE         OHPC1

0011          MOV         AH,4CH
0013          CD  21
0013          INT         21H

0015          FILL_C_VRAM:
;
; ARGUMENT AL --> DATA TO BE STORED
;
0015          33  FF
0017          B9  0FA0
001A          F3/ AA
001C          C3
                                XOR         DI,DI
                                MOV         CX,80*25*2
                                REP         STOSB
                                RET

001D          CODE        ENDS
                                START

The Microsoft MACRO Assembler                11-08-85        PAGE    Symbols
-1
```

Segments and groups:

Name	Size	align	combine	class
CODE	001D	BYTE	NONE	
STACK1	00C8	PARA	STACK	

Symbols:

Name	Type	Value	Attr
FILL C VRAM.	L NEAR	0015	CODE
OHPC1.	L NEAR	0008	CODE
START.	L NEAR	0000	CODE
TOS.	L WORD	00C8	STACK1

Warning Severe
Errors Errors
0 0

LINK OHPC; ①

OHPC ①

です。

DISK BASIC

MON ①

C1F 00 ①

のあと、

A0 ①

として、リスト2-10を打ち込みます。

リスト2-10

0000 FC	CLD	
0001 B800A0	MOV	AX, A000
0004 8EC0	MOV	ES, AX
0006 32C0	XOR	AL, AL
0008 E80B00	CALL	0016
000B FEC0	INC	AL
000D 3C00	CMP	AL, 00
000F 75F7	JNE	0008
0011 32C9	XOR	CL, CL
0013 32D2	XOR	DL, DL
0015 CF	IRET	
0016 31FF	XOR	DI, DI
0018 B9A00F	MOV	CX, 0FA0
001B F3	REP	
001C AA	STOSB	
001D C3	RET	

CTRL-B

で BASIC へ抜け、

DEF SEG=&H1F0: A=0: CALL A ①

で実行します。

ROM BASIC

MON ⓪

C1F 00 ⓪

のあと、

E0 ⓪

としてリスト2-11のダンプを打ち込み、

CTRL-B

でBASIC に抜けます。

実行方法は DISK BASIC と同じです。

リスト2-11

0000 FC B8 00 A0 8E C0 32 C0 E8 0B 00 FE C0 3C 00 75	ク ■タ2タ▲ タク u
0010 F7 32 C9 32 D2 CF 31 FF B9 A0 0F F3 AA C3	秒2ノ2メマI ケ Eエテ

IN (INput byte and INput word)

アキュムレータへポートから入力

コード：オペコード表参照

フラグ：すべて変化せず

クロック数：オペコード表参照

IN 命令は I/O ポートからのデータをアキュムレータに入れます。BASIC にも INP 関数があるので分かると思います。8086 の I/O ポートは 0~255 ではなく、0 から 65535 まであります。

IN 命令は

IN AL, 37H

のように、I/O ポートアドレスが 0~255 の間は I/O ポートアドレスは直接指定して入力することができますが、255 を超えるような場合、たとえばポートの 1234H から入力するような場合は

MOV DX, 1234H

IN AL, DX

のように **DX レジスタ間接** で入力します。PC-9801 本体ではポートは 0~255 の間が使われているため、DX レジスタ間接でデータを入力することはありませんが、マウスのインタフェースでは 7FDDH(Write), 7FD9H(Read) の I/O ポートが使われているため、

MOV DX, 7FD9H

IN AL, DX

のように DX レジスタ間接で読んでこなくてはなりません。BASIC の INP 関数は 0~255 の I/O ポートしか読めませんので注意してください。また、8086 では

IN AX, 37H

のように 2 バイト一度に読んでくることが可能です。この場合

AL レジスタにポート 37H の内容

AH レジスタにポート38Hの内容

が入ってきます。これは I/O ポートを介してワードデータのやりとりをするのには便利な命令ですが、ハードウェア自体が連続したポートにワードデータがくるようになっていなければ意味がありませんから、PC-9801では使うことはあまりないと思います。もちろん

IN AX, DX

のように、**DXレジスタ間接**で読んでくることもできます。

また、入力に使えるレジスタはアキュムレータ、すなわち AL (バイト), AX (ワード) だけであることにも注意してください。

INC (INCRe ment destination by 1)

インクリメント

コード：オペコード表参照

フラグ：AF, OF, PF, SF, ZF

クロック数：オペコード表参照

INC 命令はオペランドに1を足します。INC 命令のオペランドはオペコード表を見れば分かります。レジスタ、メモリの両方が使えます。メモリを直接インクリメントできることは非常に助かります。セグメントレジスタに INC 命令を使うことはできません。セグメントレジスタに対しては、MOV と PUSH, POP 命令くらいしか使えないと考えてください。

INC 命令で重要なのは、これまでも述べましたが、**キャリーフラグは変化しない**ことです。

MOV AX, 0FFFFH

ADD AX, 1

ではキャリーが立ちましたが、

MOV AX, 0FFFFH

INC AX

ではキャリーは変化しません。たとえば、

```
{ INC  AX
  JB  LABEL
```



```
{ ADD  AX, 1
  JB   LABEL
```

の例では AX が 0FFFFH のとき、違った動作になります。

INT (INTerrupt)

ソフトウェアインタラプト

コード：オペコード表参照

フラグ：IF, TF が影響を受ける

クロック数：52

INT 命令はソフトウェアインタラプトを起こします。

8086ではアドレスの00000H～003FFHに割り込みベクトルが書かれています。

INT 8

を実行して、インタラプトの8番をかけたとします。すると8086はフラグ、CS、IPの順にスタックに積み、アドレスの20H～23Hに書かれてるベクトルの指すアドレスに処理を移します。

ベクトルの内容は、

20H	21H	22H	23H
オフセット		セグメント	

8番ベクトルは20Hからでしたが

INT 924H

INT 1028H

のように

INT N

の場合

$N * 4$

の位置にあるベクトルが参照されます。

PC-9801の内部ルーチンを利用するには、このINT命令を使います。内部ルーチンの一覧は各種解析書などにくわしく載っていますが、たとえば1文字

入力は

```
MOV AH, 00H
```

```
INT 18H
```

→ALにASCIIコードが入る

のように行います。このようにROMの特定番地を直接コールするのではなく、内部割り込みを使うのはROMがバージョンアップされた場合でもユーザー側のプログラムをいっさい変更せずに動かすことができるためです。PC-9801, E, Fと変化する過程で、ROMの内容は少しずつ変化していますが、多くの機械語ソフトウェアが同シリーズで実行できるのもこのためといえます。

割り込みベクトルの0～4番は8086にとって特殊な意味があります。

0番 0による除算

1番 シングルステップ

2番 NMI

(ノンマスカブルインタラプト)

3番 ブレークポイントの設定

4番 オーバーフロー(次項参照)

たとえば、0で割り算が行われたときに、

```
FD80H : 082BH
```

セグメント オフセット

のルーチンに飛びたければ、

```
00000 — 2B 08 80 FD
```

とすればよいのです。

シングルステップとは、8086が1命令を実行するたびにインタラプトをかけることで、デバッグのときに役立ちます。CP/M-86のDDT86のT(トレース)コマンドはこれを使っています。シングルステップを行うかどうかは、TF(トラップフラグ)を立てるかどうかによります。ユーザープログラムでシングルステップを使うことは、まずない(デバッグを作っているのなら話は別ですが)でしょう。

NMI(ノンマスカブルインタラプト)はハードウェア割り込みの1つですが、通常のハードウェア割り込みがマスクできるのに対し、NMIは文字どおりマスクすることはできません。NMIはハードウェアに重大な障害があると

きなどにかかるようにするのが普通です。PC-9801では、メモリのパリティエラーが生じたときにこの割り込みがかかるようになっています。NMIが実行されると、PC-9801では

MEMORY ERROR 1 (または2)

を表示するルーチンへ飛び、実行停止状態になります(1か2かは標準メモリのエラーか、拡張メモリのエラーかによります)。

話を元に戻しましょう。PC-9801ではベクトルの0~3FHがシステム側で予約されています。

ベクトル番号 40H~7FH

はユーザー用として自由に使える状態にあります。

またオペコード表を見れば分かりますが、INT 命令は通常、

CDH N (Nはベクトル番号)

なる2バイト命令ですが、3番は

CCH

と1バイト命令となります。

この割り込みはブレークポイントの設定に使われます。1バイト命令ですから、ほかの8086のどんな命令とも入れ換えることができます。

INTO (INTerrupt if Overflow)

オーバーフロー時インタラプト

コード: CEH

フラグ: 変化せず

クロック数: 52

INTO 命令はオーバーフローが生じたとき、つまり OF が1ならばタイプ4のインタラプトを発生させます。タイプ4ですから

$$4 \times 4 = 16 (=10H)$$

つまり、10H~13Hのベクトルの指すルーチンに処理を移します。

INTO はオーバーフローエラーが起きた場合オーバーフローエラー処理ルーチンに飛ばしたいときに使います。が、数値演算のプログラムでない限り使うことはあまりないと思います。これも8086でコンパイラを書くのに都合がよい

という理由で設けられた命令でしょう。

IRET (Interrupt RETurn)

復帰

コード：11001111=CFH

フラグ：すべて変化

クロック数：24

IRET 命令はインタラプト処理ルーチンから返るのに使います。

INT 命令で説明したように、インタラプトがかかるときには

FLAG, CS, IP

がスタックに積まれています。これらを元に戻せば、呼んだ位置に戻るわけです。ですから、IRET 命令はスタックから

IP, CS, FLAG

の順にポップします。スタックに何がいくつ積まれているかは、そのルーチンの呼ばれ方によります。

インタラプトによるか

セグメント内コールか

セグメント間コールか

これらに応じて、復帰には、

IRET, RET, RETF

を使い分けなければなりません。さもなければ、スタック上のデータが誤ったレジスタに戻されてしまいます。

インタラプト処理ルーチンからの復帰は間違いなく IRET 命令を使うようにしましょう。

JA (Jump if Above)

JNBE (Jump if Not Below nor Equal)

>ならジャンプ

≤でなければジャンプ

コード：01110111=77H

フラグ：変化せず

クロック数：8（ジャンプした場合）

4（ジャンプしない場合）

JA, JNBE は > の場合ジャンプします。JA, JNBE はオブジェクトコードは同一で、呼び方が違うにすぎません。

条件分岐命令は、CMP 命令の直後に使うことがほとんどです。

JA, JNBE 命令は符号なしデータの比較に使われます。8086 の命令中に above, below とあれば必ず符号なしで, greater, less とあれば必ず符号つきです。たとえば,

JNLE

は Jump if Not Less nor Equal ですから符号つきデータだということが分かります。

JA, JNBE 命令では符号なしデータで > のときにジャンプします。

MOV AX, 5

CMP AX, 3

JA LABEL

では,

5 > 3

ですから LABEL にジャンプします。

CMP AX, 3

を実行したときにフラグがどうなっているか、ユーザーは関知する必要はありませんが

CF=0, ZF=0

となっています。もし AX が 3 であれば

CF=0, ZF=1

となりますし、AX が 2 であれば

CF=1, ZF=0

となります。つまり、> のときに JMP を実行するためには、

CF=0, ZF=0

の場合に限りジャンプすればよいのです。

この JA, JNBE 命令は、実は

CF=0, ZF=0

ならジャンプする命令なのです。しかし、プログラマがフラグの状態に従ってジャンプするかどうかを考えるのではあまりに原始的です。ですから、

JA, JNBE

というように比較的分かりやすい名前になっているといえます。もしフラグの変化によって名前をつけるとすれば、

JNCNZ

となるでしょうが、これではプログラマも大変です。

また、条件分岐命令はすべて-128~127バイトの範囲しか飛べないことも重要です。

条件分岐命令は

コード	disp
-----	------

8 ビット

となっていますが、分岐する際は disp が16ビットに符号拡張されて IP に加えられます。つまり、

$(IP) \leftarrow (IP) + \text{disp (符号拡張)}$

という動作をします。このようなジャンプを相対ジャンプと呼びますが、disp が8ビットなので-128~127の間しか飛べないわけです。-128~127以上飛びたい場合は、「いったん-127~126以内のラベルに飛んでおいて、そこから JMP 命令で飛び直します。たとえば、「>だったら遠くのラベル LABEL に飛ぶ」には、

JA TEMP

}

TEMP: JMP LABEL

のようにします。

ハンドアセンブルするには disp の値を計算するのは大変です。私自身、8ビットCPUではハンドアセンブルしたこともあります。8086ではほとんどしたことがありません。やはりアセンブラにまかせるほうが無難ではないでしょうか。ハンドアセンブルは機械的な変換作業でプログラミングとはまったく関係ない作業ですから、やはり機械に行ってもらほうが間違いもなく速く

行えます。特に16ビット CPU のプログラムは大きくなりがちですから、なおさらです。

JAE (Jump if Above or Equal)

JNB (Jump if Not Below)

≥ならばジャンプ

<でなければジャンプ

コード：01110011=73H

フラグ：変化せず

クロック数：16 (ジャンプする場合)

4 (ジャンプしない場合)

JAE, JNB は符号なしで≥のときジャンプする命令です。above, below が使われていますから、**符号なし**であることが分かります。フラグからいえば

CF = 1 ジャンプしない

CF = 0 ジャンプする

という動作をします。注意することは、前項と同様

●符号なし

●-128~127しか飛べない

●CMP 命令の直後に使う (ことが多い)

点でしょう。いい忘れましたが-128~127しか飛べないにもかかわらず、それ以上飛ぼうとするとアセンブラが、

LABEL OUT OF RANGE

のエラーメッセージで知らせてくれます。

JB (Jump if Below)

JNAE (Jump if Not Above nor Equal)

<ならばジャンプ

≥でなければジャンプ

コード：01110010=72H

フラグ：変化せず

クロック数：16（ジャンプするとき）

4（ジャンプしないとき）

JB, JNAE 命令は符号なしで > のときにジャンプする命令です。below, above が使われていますから、符号なしであることが分かります。フラグから
例えば

CF = 1

のときにジャンプします。

JBE (Jump if Below or Equal)

JNA (Jump if Not Above)

≤ ならばジャンプ

> でなければジャンプ

コード：01110110 = 76H

フラグ：変化せず

クロック数：16（ジャンプする場合）

4（ジャンプしない場合）

JBE, JNA 命令は符号なしで ≤ のときジャンプします。below や above が使
われていますから符号なしです。フラグが

CF = 1 OR ZF = 1

ならばジャンプします。

JCXZ (Jump if CX is Zero)

CX = 0 ならばジャンプ

コード：11100011 = E3H

フラグ：変化せず

クロック数：9（ジャンプする場合）

5（ジャンプしない場合）

JCXZ 命令は CX レジスタが 0 ならばジャンプする命令です。CX レジスタ

はカウンタとも呼ばれ、ループカウンタによく使われます。CXをカウントダウンしてCXが0ならば何かを行う、といった場合にこの命令は使えます。たとえば1～100を加えて、AXレジスタに入れるプログラムは

```
MOV AX, 0
MOV CX, 100
```

LABEL:

```
ADD AX, CX
DEC CX
JCXZ BREAK
JMP LABEL
```

BREAK:

と書けます。^{注18}

JE (Jump if Equal)

JZ (Jump if Zero)

=ならジャンプ

0ならジャンプ

コード: 01110100=74H

フラグ: 変化せず

クロック数: 16 (ジャンプするとき)

4 (ジャンプしないとき)

JE, JZ 命令は=の場合ジャンプします。=の判定は符号つきも符号なしも関係なく行えるので、符号つき、なしともに JE, JZ 命令は使えます。フラグから見ると、ZFが1ならジャンプします。

JG (Jump if Greater)

JNLE (Jump if Not Less nor Equal)

>ならばジャンプ

≤でなければジャンプ

コード: 01111111=7FH

フラグ：変化せず

クロック数：16（ジャンプするとき）

4（ジャンプしないとき）

JG, JNLE 命令は符号つきで>のときジャンプします。greater や less が使われていますから符号つきであることが分かります。フラグを見ると複雑ですが、

(ZF=0) AND (SF=OF)

のときジャンプします。符号つきの場合、サインフラグとオーバーフローフラグがからんでくるのでやっかいです。プログラマは、いちいちそんなことは考える必要はありません。「符号つきの>だから JG だな」と判断すればよいのです。

JGE (Jump if Greater Equal)

JNL (Jump if Not Less)

≥ならばジャンプ

<でなければジャンプ

コード：01111101=7DH

フラグ：変化せず

クロック数：16（ジャンプするとき）

4（ジャンプしないとき）

JGE, JNL 命令は符号つきで≥ならばジャンプする命令です。greater や less が使われていますから符号つきです。

フラグを見ると

SF=OF

ならジャンプとなります。

JL (Jump if Less)

JGNE (Jump if Greater Nor Equal)

<ならばジャンプ

≥でなければジャンプ

コード：01111100=7CH

フラグ：変化せず

クロック数：16（ジャンプするとき）

4（ジャンプしないとき）

JL, JGNE 命令は符号つきでくならばジャンプする命令です。less や greater が使われているため、**符号つき**であることが分かります。

フラグが

SF≠OF

ならジャンプとなります。

JLE (Jump if Less or Equal)

JNG (Jump if Not Greater)

≤ならばジャンプ

>でなければジャンプ

コード：01111110=7EH

フラグ：変化せず

クロック数：16（ジャンプするとき）

4（ジャンプしないとき）

JLE, JNG 命令は符号つきで≤のときにジャンプする命令です。less や greater が使われていますから、**符号つき**です。

フラグが

(ZF=1) OR (SF≠OF)

ならジャンプとなります。

JMP (Jump)

ジャンプ

コード：オペコード表参照

フラグ：変化せず

JMP 命令はオペランドにジャンプします。**JMP** 命令には、表2-1の5つがあります。それぞれのオブジェクトコードは違いますが、アセンブラがオペランドのタイプなどから自動的に判断してくれるため、プログラマは関知する必要がありません。

JMP	{	直接ショート ジャンプ	JMP SHORT NEAR LABEL
		直接ジャンプ	JMP NEAR LABEL
	{	間接ジャンプ	JMP WORD PTR [BX][SI]
		直接ジャンプ	JMP FAR LABEL
		間接ジャンプ	JMP DWORD PTR [BX][SI]

JNE (Jump if Not Equal)

JNZ (Jump if Not Zero)

キならばジャンプ

0でなければジャンプ

コード：01111011=7BH

フラグ：変化せず

クロック数：16 (ジャンプするとき)

4 (ジャンプしないとき)

JNE, **JNZ** 命令はキでなければジャンプする命令です。符号つき、なし両方に使えます。フラグが

ZF=0

ならばジャンプします。

JNO (Jump if Not Overflow)

オーバーフローでなければジャンプ

コード：01110001=71H

フラグ：変化せず

クロック数：16 (ジャンプするとき)

4 (ジャンプしないとき)

JNO 命令では、オーバーフローでなければジャンプします。つまり、

^{注19}
OF = 0

ならばジャンプします。

JNP (Jump if Not Parity)

JPO (Jump if Parity Odd)

パリティフラグが0ならばジャンプ

パリティが奇数ならばジャンプ

コード: 01111011 = 7BH

フラグ: 変化せず

クロック数: 16 (ジャンプするとき)

4 (ジャンプしないとき)

JNP, JPO 命令はパリティが奇数ならばジャンプします。

^{注20}
PF = 0

ならばジャンプするといってもよいでしょう。

JNS (Jump if Not Sign)

サインフラグが0ならジャンプ

コード: 01111001 = 79H

フラグ: 変化せず

クロック数: 16 (ジャンプするとき)

4 (ジャンプしないとき)

JNS 命令は^{注21}サインフラグが0ならばジャンプします。

JO (Jump if Overflow)

オーバーフローならジャンプ

コード: 01110000 = 70H

フラグ：変化せず

クロック数：16（ジャンプするとき）

4（ジャンプしないとき）

JO 命令は OF=1 のときジャンプします。

JP (Jump if Parity)

JPE (Jump if Parity Even)

パリティフラグが1ならジャンプ

パリティが偶数ならばジャンプ

コード：01111010=7AH

フラグ：変化せず

クロック数：16（ジャンプするとき）

4（ジャンプしないとき）

JP, JPE 命令は PF が1 ならばジャンプします。

JS (Jump if Sign)

サインフラグが1 ならばジャンプ

コード：01111000=78H

フラグ：変化なし

クロック数：16（ジャンプするとき）

4（ジャンプしないとき）

JS 命令は SF が1 ならばジャンプする命令です。

ジャンプ命令がたくさん出てきて、すべてを覚えるのは大変そうですが、次の表で覚えてください。

	符号つき	符号なし
>	JG	JA
≥	JGE	JAE

=	JE	JE
≤	JLE	JBE
<	JL	JB

数値の比較ではこれだけしかありません。あとは符号つきかなしかを考えれば間違いなくプログラミングできるでしょう。

greater, less ……符号つき

above, below ……符号なし

もお忘れなく。

CP/M-86によるプログラミング

IN 命令から JS 命令までを説明しました。次に簡単なアセンブル例を載せておきます。これは 1～100 の平方数を求めるプログラムです。BASIC では

```

100 FOR I=1 TO 100
110   FOR J=1 TO I
120     FOR K=1 TO J
130       IF I*I=J*J+K*K IF THEN PRINT I;"*";I;
         "=";J;"*";J;"+";K;"*";K
140     NEXT K
150   NEXT J
160 NEXT I
170 END

```

とでもなるでしょうか。これを CP/M-86 の上で書いてみました (リスト 2-12)。実行して、速さを BASIC と比べてください。

まず、リストをファイル名 OHPC8. A86 で打ち込み、

ASM86 OHPC8 \$PZ SZ ☑

GENCMD OHPC8 8080 ☑

とします。実行は

OHPC8 ☑

です。

リスト2-12

```

:
: Oh! PC DEMO PROGRAM
:
      CSEG
      ORG     100H
START:  MOV     AX,CS           ! MOV     DS,AX 8080モデル
      MOV     I,I
FOR_I:  MOV     J,I
FOR_J:  MOV     K,I
FOR_K:  MOV     AX,J           ! IMUL   AX } BX=J*J
      MOV     BX,AX
      MOV     AX,K           ! IMUL   AX } BX=J*J+K*K
      ADD     BX,AX
      MOV     AX,I           ! IMUL   AX AX=I*I
      CMP     AX,BX
      JNE     PYTAG1
      CALL    PRINT_I_J_K } I*I=J*J+K*Kならば画面出力
PYTAG1: INC     K
      MOV     AX,K } NEXT K
      CMP     AX,J
      JLE     FOR_K
      INC     J
      MOV     AX,J } NEXT J
      CMP     AX,I
      JLE     FOR_J
      INC     I
      CMP     I,100 } NEXT I
      JLE     FOR_I
      XOR     DL,DL
      XOR     CL,CL } CP/M-86へ
      INT     224
PRINT_I_J_K:
      MOV     AX,I           ! CALL   PRINT_AX } I*Iを表示
      MOV     AX,'*'         ! CALL   PRINT_AX }
      MOV     AX,I           ! CALL   PRINT_AX } *Iを表示
      MOV     AL,'='         ! CALL   PRINT
      MOV     AX,J           ! CALL   PRINT_AX } J*Iを表示
      MOV     AX,'*'         ! CALL   PRINT
      MOV     AX,J           ! CALL   PRINT_AX }
      MOV     AL,'+'         ! CALL   PRINT '+'を表示
      MOV     AX,K           ! CALL   PRINT_AX }
      MOV     AL,'*'         ! CALL   PRINT
      MOV     AX,K           ! CALL   PRINT_AX } K*Kを表示
      MOV     AL,0DH         ! CALL   PRINT } CR, LF
      MOV     AL,0AH         ! CALL   PRINT
      RET
PRINT:  MOV     CL,2         ! MOV     DL,AL } CP/M-86のBDOSコールを
      INT     224           } 使ってAレジスタの
      RET                   } コードを画面へ出力

```



```

PRINT AX:
    MOV     CX,5
    MOV     BL,10      } AXレジスタの値を10進出力
PRINT1:
    IDIV    BL
    PUSH    AX
    CBW
    LOOP    PRINT1     } 上位の桁から各桁をスタックにプッシュ
    MOV     PRESS,-1
    MOV     CX,4
PRINT2:
    POP     AX
    MOV     AL,AH
    CMP     PRESS,-1    ! JNE    PRINT5
    CMP     AL,0        ! JE     PRINT3    先頭の0は印字しない
    MOV     PRESS,0
PRINT5:
    ADD     AL,'0'
    PUSH    CX
    CALL    PRINT
    POP     CX
PRINT3:
    LOOP    PRINT2
    POP     AX
    MOV     AL,AH    ! ADD     AL,'0'    最後の1桁は無条件に印字
    CALL    PRINT
    RET
END_CS:
    DSEG
    ORG     OFFSET END_CS } 8080モデル
I         DW     1
J         DW     1
K         DW     1      } 変数エリア
PRESS     DW     -1
END

```

LAHF (Load AH from Flags)

フラグを AH レジスタにロード

コード：10011111=9FH

フラグ：変化せず

クロック数：4

LAHF 命令はフラグの状態を AH レジスタにロードします。8086のフラグは

ODITSZAPC

となっていますが、LAHF 命令で AH レジスタにロードされるフラグは

SZ*AF*PF*CF (*は不定)

の順になります。これは8080のフラグの並びと同じです。8080のエミュレーションには便利かもしれません。

LDS (Load Data Segment register)

レジスタと DS にロード

コード：オペコード表参照

フラグ：変化せず

クロック数：オペコード表参照

LDS 命令はレジスタと DS レジスタにデータをセットします。高級言語などでは、変数の管理をその変数の格納されているアドレスのオフセットとセグメントをテーブルにもっていきます。たとえば、整数変数Xのオフセットとセグメントが POINTER_X に入っているとします。すると、Xの値を AX レジスタにロードするには、

```
LDS SI, POINTER_X
```

```
MOV AX, [SI]
```

と、非常に簡潔に表せます。このように、8086はコンパイラを作るのに都合のよい命令を数多くもっています (8086は PL/M を強く意識して作られています)。

LDS 命令で大切なのは、ロードされる順番でしょうか。レジスタにロードされ、次に DS レジスタにロードされます。メモリには、

レジスタ値, DS レジスタ値

の順番に格納されている必要があります。8086では、割り込みベクトルを見れば分かるように、オフセット、セグメントの順に格納することが多いのですが、LDS 命令でも同じことがいえます。これは普通の思考の逆のようですが、16ビットデータの格納も

LOW HIGH

の順になる80系のことから、

オフセット セグメント

の順のほうが自然なのかもしれません。

LEA (Load Effective Address)

オフセットアドレスのロード

コード：オペコード表参照

フラグ：変化せず

クロック数：オペコード表参照

LEA 命令はソースのオフセットをレジスタにロードします。変数XのオフセットをSIにロードするには

LEA SI, X

とします。アセンブラには OFFSET という演算子があって、いまの例は

MOV SI, OFFSET X

と書くこともできます。しかし、オフセットが実行時に変化する場合は OFFSET 演算子は使えません。たとえば、ARRAY_X [SI] のオフセットをSIにロードするのに

MOV SI,

OFFSET ARRAY_X [SI]

とはできません。

LEA SI, ARRAY_X [SI]

と LEA 命令を使うしかないのです。

LES (Load Extra-Segment register)

レジスタと ES にロード

コード：オペコード表参照

フラグ：変化せず

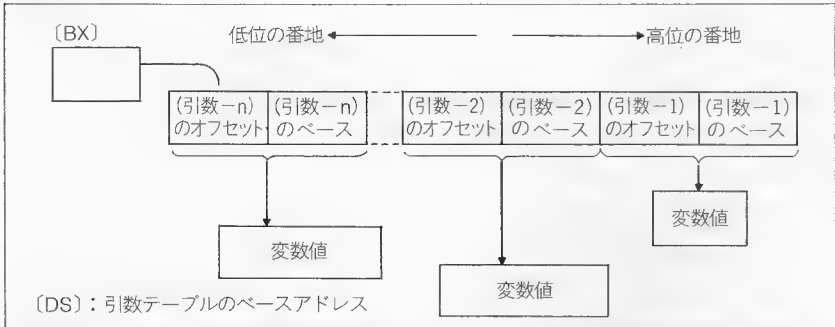
クロック数：オペコード表参照

LES 命令はレジスタと ES レジスタの両方を一度にセットします。DS が ES になっただけで、ほかは LDS 命令と同じです。

LES 命令は BASIC から機械語ルーチンで引数を受けるときに非常に便利です。

PC-9801 のマニュアルを見れば分かるとおり、CALL 文の引数は図2-2のようになっています。つまり機械語ルーチンに制御が渡されたときに DS, BX レジスタに引数テーブルのセグメント、オフセット値がセットされており、引数テーブルには引数のオフセットとセグメント値が書かれているわけです。

図2-2



引数が整数変数の例を考えてみましょう。その変数の値を AX レジスタにセットするには、

LES SI, [BX]

```
MOV AX, ES: [SI]
```

です。もし LES 命令がなかったら

```
MOV SI, [BX]
```

```
MOV ES, 2[BX]
```

```
MOV AX, ES: [SI]
```

とするとところでしょう。

いまの引数が 1 つの場合には、

```
LDS SI, [BX]
```

```
MOV AX, [SI]
```

と LDS 命令で置き換えることもできますが、引数が 2 つ以上の場合 LDS 命令は不便です。第 1 引数を CX に第 2 引数を DX にロードすることを考えましょう。LES では

```
LES SI, 4[BX]
```

```
MOV CX, ES: [SI]
```

```
LES SI, [BX]
```

```
MOV DX, ES: [SI]
```

となりますが、ここでは LDS では置き換えられません。

```
LDS SI, 4[BX]
```

```
MOV CX, [SI]
```

```
LDS SI, [BX]
```

```
MOV DX, [SI]
```

では第 1 引数はセットされますが、第 2 引数はうまく渡されません。DS レジスタが最初の LDS 命令で変更されたためです。

LOCK (LOCK)

ロック信号の設定

コード: 11110000=F0H

フラグ: 変化せず

クロック数: 2

LOCK 命令は、一種のプレフィックスで、後続する命令の実行中に 8086 の

LOCK 信号をローにします。これはマルチプロセッサシステムでの共有メモリのアクセスに役に立ちます。

たとえば、共有メモリに CTRL があるとします。

LOCK XCHG AL, CTRL

とすれば、この8086が、

XCHG AL, CTRL

を行っている間、ほかの CPU によって CTRL の値が置き換えられることはありません。ただし、それはハードウェアが8086の LOCK 信号によってバスの優先権を判定する構成になっている場合に限られます。PC-9801 で LOCK 命令を使うことはないと思います。

LODS (LOaD byte or word String)

AL/AX レジスタへのロード

コード：オペコード表参照

フラグ：変化しない

クロック数：12

LODS 命令は AL/AX レジスタにデータをロードします。AL レジスタにロードする場合は

LODSB

AX レジスタにロードする場合は

LODSW

と書きます。データは

DS: [SI]

から AL/AX レジスタにロードされます。このとき重要なのは、ディレクションフラグ DF により、SI レジスタが自動的にインクリメントかデクリメントされることです。つまり、

DF=0 → SI=SI+1 or 2

DF=1 → SI=SI-1 or 2

1増減、2増減されるかは LODSB, LODSW によります。これは非常に便利です。

たとえば文字列のプリントを考えます。1文字出力ルーチンが、ONCOUTであったとし、文字列が

```
STRING DB
```

```
    'THIS IS STRING.', 0
```

となっていたとします。プログラムは、

```
    MOV SI, OFFSET STRING
```

```
    CLD
```

L1:

```
    LODSB
```

```
    CMP AL, 0
```

```
    JE    L2
```

```
    CALL ONCOUT
```

```
    JMP L1
```

L2:

と、とても簡単になります。LODS 命令で

```
    MOV AL, [SI]
```

```
    INC SI
```

の働きを実現しているわけです。

LODS 命令で重要なのは、ディレクションフラグのセットを忘れないことです。DF の値によって、SI は勝手にインクリメント/デクリメントをしてしまいますから。

LOOP (LOOP)

CX をデクリメントし、非 0 でジャンプ

コード: 11100010 = E2H

フラグ: 変化せず

クロック数: 17 (ジャンプするとき)

5 (ジャンプしないとき)

LOOP 命令は CX レジスタを 1 デクリメントしても、0 でなければジャンプします。たとえば、1～100 の和は

```

MOV  AX, 0
MOV  CX, 100
L1:  ADD  AX, CX
     LOOP L1

```

で簡単に (AX レジスタ) に求められます。LOOP 命令は

```

DEC  CX, 1
CMP  CX, 0
JNE  LABEL

```

と同じような働きがあるといえます。

LOOP 命令で注意することは、ジャンプできる範囲が

-128~127

の間である点です。もしこれ以上のジャンプをしようとするれば、アセンブラが

LABEL OUT OF RANGE

と警告してくれます。そのような場合

```

LOOP LABEL

```

の代わりに

```

LOOP TEMP
JMP  NEXT
TEMP: JMP LABEL
NEXT:

```

のように一度近くに飛んで、そこからあらためてジャンプし直せばよいでしょう。

LOOPZ/LOOPE (LOOP if Zero/LOOP if Equal)

CX をデクリメント、

CX≠0, ZF=1 ならジャンプ

コード: 11100001=E1H

フラグ: 変化せず

クロック数: 18 (ジャンプするとき)

5 (ジャンプしないとき)

LOOPZ/LOOPE 命令は CX レジスタをデクリメントし、

CX≠0, ZF=1

ならばジャンプします。

たとえば、配列のデータで最初に 'A' でないものの位置を調べるには

MOV SI, -1

MOV CX, LENGTH_OF_ARRAY

L1:

INC SI

CMP ARRAY [SI], 'A'

LOOPZ L1

JNZ ERROR 全部 'A' だった

∴ (SI に場所が入っている)

ERROR: 全部 'A' だった

となります。LOOPZ/LOOPE で大切なのは、² フラグが変化しないことです。

いまの例でも

CMP ARRAY [SI], 'A'

で変化したフラグが、LOOPZ で変化しないために、

JNZ ERROR

で条件ジャンプ (全部 'A' だった) できるわけです。

LOOPNZ/LOOPNE (LOOP if Not Zero/LOOP if Not Equal)

CX をデクリメント

CX≠0, ZF=0 ならジャンプ

コード: 11100000=E0H

フラグ: 変化せず

クロック数: 19 (ジャンプするとき)

5 (ジャンプしないとき)

LOOPNZ/LOOPNE 命令は CX レジスタをデクリメントし、

CX≠0, ZF=0

ならばジャンプします。

これは次のようなときに使えます。

「ストリング中の 'A' の位置を調べる」プログラムは

```
MOV SI, -1
MOV CX, LENGTH_OF_STRING
L1:
INC SI
CMP STRING [SI], 'A'
LOOPNE L1
JNE ERROR ('A' がない)
      : SI に 'A' の位置
```

ERROR:

LOOPNZ/LOOPNE 命令もフラグを変化させないことが重要です。

MOV (MOVE)

転送

コード：オペコード表参照

フラグ：変化せず

クロック数：オペコード表参照

MOV 命令はデータの転送を行います。MOV で重要なのは、何から何への転送ができるか、つまりオペランドには何が選べるかです。大別すると

レジスタ↔レジスタ

レジスタ↔メモリ

レジスタ←イミディエイト

メモリ←イミディエイト

セグメントレジスタ↔レジスタ

セグメントレジスタ↔メモリ

となるでしょうか。初めて8086のアセンブリ言語を使って間違えてしまうのは

```
MOV DS, 0A800H
```

というふうにセグメントレジスタにイミディエイトデータを入れることです。

上の表を見れば分かるとおり、

「セグメントレジスタにイミディエイト値は入れられない」
のです。セグメントレジスタには、レジスタまたはメモリからロードしなくてはなりません。たとえば、CS と DS を一致させるには、

```
MOV AX, CS
```

```
MOV DS, AX
```

とするか

```
PUSH CS
```

```
POP DS
```

とするしかありません。

```
MOV DS, CS
```

とはできないのです。

一方、メモリにイミディエイトデータが転送できるのはきわめて便利です。
たとえば、変数 X に 1234 を代入するには、単に

```
MOV X, 1234
```

とすればよいのです。

しかし、メモリからメモリへの転送はできません。X に Y を代入するには

```
MOV AX, Y
```

```
MOV Y, AX
```

とでもするしかありません。

```
MOV X, Y
```

とはできないのです。

何と何の間で転送できるかは使って覚えるしかないでしょう。間違っていれば、アセンブラが、

```
OPERAND(S) MISMATCH INSTRUCTION
```

と知らせてくれますから。

MOVS (MOVE String)

メモリ間転送

コード：オペコード表参照

フラグ：変化せず

クロック数：18（一度だけのとき）

MOVS 命令はメモリ間転送を行います。転送は

DS: [SI] → ES: [DI]

です。このようにソースのデフォルトセグメントは DS ですが、¹³セグメントオーバーライトプレフィックスで変更できます。デスティネーションのセグメントは変更できません。

MOVS 命令も LODS 命令と同様、¹⁴転送後に SI, DI レジスタがインクリメント/デクリメントされます (DF フラグによる)。

バイト転送の場合は

MOVSB

ワード転送の場合

MOVSW

を使います。

MOVS 命令は単独で使われることはまれで、たいてい

REP プレフィックス

を前置きして使います。REP プレフィックスは、後続するストリング命令を CX がデクリメントされて 0 になるまで繰り返すことを指定します。

MOVS 命令は明らかにブロック転送に向いています。たとえば、PC-9801 で青の VRAM のデータを赤の VRAM に転送するには

CLD

MOV AX, 0A800H
MOV DS, AX } 青の VRAM は A8000H から

MOV AX, 0B000H
MOV ES, AX } 赤の VRAM は B0000H から

MOV SI, 0

MOV DI, 0

MOV CX, 4000H 4000H ワード転送

REP MOVSW

で行えます。

これはストリング命令すべてに使えるのですが、

ソース→ DS: [SI]

デスティネーション→ES: [DI]

となっています。SI はソースインデックスレジスタ、DI はデスティネーションインデックスレジスタですから、この使い方は納得のいくものでしょう。ストリング命令以外の場合も、ソースなら SI、デスティネーションなら DI と使い分けるほうが無難です。つまり、

MOV [SI], 123

はもちろん正しいのですが、もしレジスタに何を使ってもよいのならば、

MOV [DI], 123

としたほうがよいと思います。

MUL (MULTiPLY)

乗算

コード：オペコード表参照

フラグ：CF, OF 変化

クロック数：オペコード表参照

(かなりかかる)

MUL 命令は符号なしデータの乗算を用います。MUL 命令ではかけられる数は

AL (8ビットの場合)

AX (16ビットの場合)

で、かける数はレジスタかメモリのデータであり、結果は、

AX (8ビットの場合)

DX: AX (16ビットの場合)

となります。

MUL 命令は符号なしデータの乗算命令ですから、符号つきデータの乗算には使えません (IMUL 命令で行います)。

また、イミディエイト値の乗算もできません。

MUL 3

とはできなくて

```
MOV BX, 3
```

```
MUL BX
```

としなくてはなりません。

また、乗算命令は非常に時間がかかることも重要です。速度が要求される場合はシフトで置き換えられるならば、そのようにしたほうがよいでしょう。たとえば、AX を3倍するのならば、

```
MOV BX, 3
```

```
MUL BX
```

でもよいのですが、

```
MOV BX, AX
```

```
SHL AX, 1
```

```
ADD AX, BX
```

としたほうがはるかに速くなります。

乗除算命令は16ビットCPUであることの証明のようなものですが、8086の乗除算命令は68000、Z8000などに比べると、かなり遅いといえます。この点はよく覚えておいてください。

NEG (NEGate)

2の補数をとる

コード：オペコード表参照

フラグ：AF, CF, OF, PF, SF, ZF が変化

クロック数：オペコード表参照

NEG 命令はオペランドの符号を反転します。たとえば、

```
MOV AL, 2
```

```
NEG AL
```

ならば、AL には-2が入っています。2の補数をとるというのは、

①ビットごとの反転をとる

②1を加える

ことですが、いまの②でこれを行くと、

```
2 = 00000010
```

①11111101

②11111110 = -2

つまり、2の補数をとることと、符号を反転することは同値です。

NOP (No OPeration)

ノーオペレーション

コード：10010000 = 90H

フラグ：変化しない

クロック数：3

NOP 命令は何も行いません。

MS-DOS のマクロアセンブラには

EVEN

という擬似命令があります。これは偶数アドレスにロケーションカウンタを合わせる命令ですが、このとき奇数アドレスにロケーションがあった場合、

NOP

が1つ入ります。

NOT (NOT)

反転

コード：オペコード表参照

フラグ：変化しない

クロック数：オペコード表参照

NOT 命令はビットごとの反転（1の補数）をとります。

MOV AL, 11001100B

NOT AL

ならば、

AL = 00110011B

となっています。

NOT で重要なのは、メモリを直接反転できることでしょう。8086では、多

くの命令でオペランドにメモリが指定でき、プログラミングが楽になっています。

次の命令はいずれも正しいものです。

```
NOT (OFFSET ARRAY_X) [SI] [BX]
```

```
NOT ARG 1 [BP]
```

```
NOT X
```

OR (OR)

オア

コード：オペコード表参照

フラグ：CF, OF, PF, SF, ZF 変化 AF 不定

クロック数：オペコード表参照

OR 命令はビットごとのオア（論理和）をとります。BASIC にも OR はあるので、よく分かっていると思います。たとえば、

```
MOV AL, 10101010B
```

```
OR AL, 01010101B
```

ならば、

```
AL=11111111B
```

となります。

オペランドには

デスティネーション	ソース
レジスタ	イミディエイト
レジスタ	メモリ
レジスタ	レジスタ
メモリ	イミディエイト
メモリ	レジスタ

が指定できます。ですから、

```
OR DATA, 1
```

```
OR WORD PTR (OFFSET ARRAY) [SI] [BX], 3
```

などは正しい命令です。

OUT (OUTput)

アウト

コード：オペコード表参照

フラグ：変化しない

クロック数：オペコード表参照

OUT 命令は8086のI/Oポートにデータを出力します。IN 命令のところで述べたように、8086には

0～65535

のI/Oポートがあり、そのうち

0～255

が

OUT 37H, AL

のように直接ポートアドレスを指定できますが、256以上のポートを使う場合は

MOV DX, 256

OUT DX, AL

のように、

DX レジスタ間接

でなければなりません。

また、ワード出力も可能で

OUT 37H, AX

とすると37HにALの内容が、38HにAHの内容が出力されます。もちろん

OUT DX, AX

のようにDXレジスタ間接のときもこれは使えます。ただ、これは連続したポートアドレスにワード出力用のポートが割り振られている場合にしか使えませんので、PC-9801本体だけの場合には、使うことはないと思います。

なお、OUT 命令で使えるのは

AL または AX レジスタ

のみです。

OUT 37H, BL

などとはできません。

プログラミングから実行まで

LAHF 命令から OUT 命令までを解説しました。アセンブリ言語のプログラミング例として、ランダムに点を打つ例をあげておきます。

これは BASIC では

```
FOR I=1 TO 1000
```

```
    PSET (RND(1)*639, RND(1)*399), RND(1)*7
```

```
NEXT I
```

とでもなるでしょうか。

ここでは、MS-DOS、CP/M-86 両方のリストをあげ、チェックサムつきダンプリストもつけておきました。

CP/M-86

リスト2-13が CP/M-86 用ソースリストです。

エディタで打ち込み

```
>ASM86 OHPC9 $PZ SZ
```

でアセンブル、

```
>GENCMD OHPC9 8080
```

で実行可能なファイルを作り、

```
>OHPC9
```

で実行します。

コメントは MS-DOS のソースリストを参照してください。

リスト2-13

```

;
; Oh PC
;
;      asm86 ohpc9 $pzs sz
;      gencmd ohpc9 8080
```

```

;      ohpc9
TRUE    EQU    0FFFFH
FALSE   EQU    NOT TRUE
```

```

BLUE EQU 0A800H
RED EQU 0B000H
GREEN EQU 0B800H
CSEG ORG 100H

BEGIN:
    MOV AX,CS
    MOV DS,AX

    CALL START
    CALL ALL

    MOV CX,1000
MAIN_LOOP:
    PUSH CX
    MOV AX,639*1
    CALL RND
    MOV X,AX
    MOV AX,399*1
    CALL RND
    MOV Y,AX
    MOV AX,7*1
    CALL RND
    MOV COLOR,AX

    CALL WRITE_PIXEL

    POP CX
    LOOP MAIN_LOOP

    MOV DL,0
    MOV CL,0
    INT 224

START:
    MOV AH,40H
    INT 18H
    RET

ALL:
    MOV AH,42H
    MOV CH,0C0H
    INT 18H
    RET

RND:
:
: ARGUMENT AX:MAX_RANDOM
: RETURN AX:RANDOM NUMBER
:
    MOV CX,AX ; SAVE AX
    MOV AX,259
    MUL SEED
    ADD AX,3
    AND AX,32767
    MOV SEED,AX
    MUL CX
    MOV BX,32767
    DIV BX
    RET

WRITE_PIXEL:
    MOV PLOT, FALSE
    TEST COLOR, 1
    JZ PLOT1
    MOV PLOT, TRUE

PLOT1:
    MOV AX, BLUE

```

```

CALL PLOT_0
MOV PLOT, FALSE
TEST COLOR, 2
JZ PLOT2
MOV PLOT, TRUE

PLOT2:
    MOV AX, RED
    CALL PLOT_0
    MOV PLOT, FALSE
    TEST COLOR, 4
    JZ PLOT3
    MOV PLOT, TRUE

PLOT3:
    MOV AX, GREEN
    CALL PLOT_0
    RET

PLOT_0:
    MOV ES, AX

    MOV AX, X
    SHR AX, 1
    SHR AX, 1
    SHR AX, 1
    MOV SI, AX

    MOV AX, Y
    MOV BX, AX
    SHL AX, 1
    SHL AX, 1
    ADD AX, BX

    SHL AX, 1
    SHL AX, 1
    SHL AX, 1
    SHL AX, 1

    ADD SI, AX
    MOV AL, 128
    MOV CX, X
    AND CL, 7

    SHR AL, CL
    CMP PLOT, TRUE
    JNZ XPLOT
    OR ES, [SI], AL
    RET

XPLOT:
    NOT AL
    AND ES, [SI], AL
    RET

END_CS:
    DSEG
    ORG OFFSET END_CS

X DW 0
Y DW 0
COLOR DW 0
PLOT DW FALSE

SEED DW 0

END

```

MS-DOS

リスト2-14がMS-DOS用ソースリストです。

エディタで打ち込み、

>MASM OHPC9 ; ①

でアセンブル、

>LINK OHPC9 ; ②

で実行可能なファイルを作ります。実行は

>OHPC9

です。

リスト2-14

```
;
; MS-DOS VER. 2.0用
;
; 実行方法
; このリストを打ち込んでファイル名をOHPC9.ASMとし
; MASM OHPC9;
; LINK OHPC9;
; OHPC9
;

TRUE    EQU    0FFFFH
FALSE   EQU    NOT TRUE

BLUE    EQU    0A800H
RED     EQU    0B000H
GREEN   EQU    0B800H

STACK1  SEGMENT STACK
        DW    200 DUP (?)
TOP_OF  STACK LABEL WORD
STACK1  ENDS

DATA    SEGMENT WORD
X        DW    0
Y        DW    0
COLOR    DW    0
PLOT     DW    FALSE
SEED     DW    0
DATA     ENDS

CODE     SEGMENT WORD
        ASSUME CS:CODE,DS:DATA,SS:STACK1
BEGIN:
        CLI
        MOV    AX,STACK1
        MOV    SS,AX
        MOV    SP,OFFSET TOP_OF_STACK
        STI
```

定数の定義

スタックセグメント

データセグメント

以下コードセグメント

SS、SPのセット

MOV	AX, DATA	} DSのセット
MOV	DS, AX	
CALL	START	SCREEN, 0の指定
CALL	ALL	SCREEN, 3の指定
MAIN_LOOP:	MOV CX, 1000	1000個の点を打つ
	PUSH CX	
	MOV AX, 639+1	
	CALL RND	X = RND(1) * 639
	MOV X, AX	
	MOV AX, 399+1	
	CALL RND	Y = RND(1) * 399
	MOV Y, AX	
	MOV AX, 7+1	
	CALL RND	COLOR = RND(1) * 7
	MOV COLOR, AX	
	CALL WRITE_PIXEL	点を打つ
	POP CX	
	LOOP MAIN_LOOP	本文LOOP命令参照
	MOV AH, 4CH	
	MOV AL, 0	} DOSに戻る
	INT 21H	
START:		
	MOV AH, 40H	
	INT 18H	グラフィックVRAMの表示開始
	RET	
ALL:		
	MOV AH, 42H	
	MOV CH, 0CUH	640×400モード
	INT 18H	
	RET	
RND:		乱数ルーチン
:		
:	ARGUMENT	AX: MAX_RANDOM
:	RETURN	AX: RANDOM_NUMBER
:		
	MOV CX, AX	; SAVE AX
	MOV AX, 259	
	MUL SEED	
	ADD AX, 3	SEED = (259 * SEED + 3) AND 32767
	AND AX, 32767	
	MOV SEED, AX	
	MUL CX	
	MOV BX, 32767	AX = SEED * AX 32767
	DIV BX	
	RET	
WRITE_PIXEL:		点を打つルーチン
	MOV PLOT, FALSE	
	TEST COLOR, 1	
	JZ PLOT1	
	MOV PLOT, TRUE	
PLOT1:		
	MOV AX, BLUE	
	CALL PLOT_0	
	MOV PLOT, FALSE	
	TEST COLOR, 2	
	JZ PLOT2	
	MOV PLOT, TRUE	

```

PLOT2:  MOV     AX, RED
        CALL    PLOT_0
        MOV     PLOT, FALSE
        TEST    COLOR, 4
        JZ      PLOT3
        MOV     PLOT, TRUE

PLOT3:  MOV     AX, GREEN
        CALL    PLOT_0
        RET

PLOT_0: MOV     ES, AX

        MOV     AX, X
        SHR     AX, 1
        SHR     AX, 1
        SHR     AX, 1
        MOV     SI, AX

        MOV     AX, Y
        MOV     BX, AX
        SHL     AX, 1
        SHL     AX, 1
        ADD     AX, BX

        SHL     AX, 1
        SHL     AX, 1
        SHL     AX, 1
        SHL     AX, 1

        ADD     SI, AX
        MOV     AL, 128
        MOV     CX, X
        AND     CL, 7

        SHR     AL, CL
        CMP     PLOT, TRUE
        JNZ     XPLOT
        OR      ES: [SI], AL
        RET

XPLOT:  NOT      AL
        AND     ES: [SI], AL
        RET

CODE    ENDS

END      BEGIN

```

AXレジスタで示されるセグメントのVRAMに
点を打つルーチン

$AX = 5 * Y$

$AX = 16 * 5 * Y$

SIにアドレスが入る

$CL = X \text{ MOD } 8$

点を打つ

点を消す

beginから実行開始

モ ニ タ

BASIC モードから

MON ☒

IC1 F00 ☒

でリスト2-15のダンプリストを打ち込みます。

リスト2-15

```

ADRS : +0 +1 +2 +3 +4 +5 +6 +7 +8 +9 +A +B +C +D +E +F :SUM
0000 : 50 53 51 52 56 57 55 1E 06 8C C8 8E D8 E8 32 00 : 40
0010 : E8 34 00 B9 E8 03 51 B8 80 02 E8 31 00 A3 F5 00 : FC
0020 : B8 90 01 E8 28 00 A3 F7 00 B8 03 00 E8 1F 00 A3 : 5D
0030 : F9 00 E8 33 00 59 E2 DE 07 1F 5D 5F 5E 5A 59 5B : 7B
0040 : 58 CF B4 40 CD 18 C3 B4 42 B5 C0 CD 18 C3 8B C8 : 29
0050 : B8 03 01 F7 26 FD 00 05 03 00 25 FF 7F A3 FD 00 : 21
0060 : F7 E1 BB FF 7F F7 F3 C3 C7 06 FB 00 00 00 F7 06 : 83
0070 : F9 00 01 00 74 06 C7 06 FB 00 FF FF B8 00 A8 E8 : 82
0080 : 35 00 C7 06 FB 00 00 00 F7 06 F9 00 02 00 74 06 : 6F
0090 : C7 06 FB 00 FF FF B8 00 B0 E8 1B 00 C7 06 FB 00 : F9
00A0 : 00 00 F7 06 F9 00 04 00 74 06 C7 06 FB 00 FF FF : 3A
00B0 : B8 00 B8 E8 01 00 C3 8E C0 A1 F5 00 D1 E8 D1 E8 : 72
00C0 : D1 E8 8B F0 A1 F7 00 8B D8 D1 E0 D1 E0 03 C3 D1 : 28
00D0 : E0 D1 E0 D1 E0 D1 E0 03 F0 B0 80 8B 0E F5 00 80 : 24
00E0 : E1 07 D2 E8 83 3E FB 00 FF 75 04 26 08 04 C3 F6 : C1
00F0 : D0 26 20 04 C3 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 : DD
-----
SUM : FF B6 79 FD 07 CA 02 49 36 AB 28 71 F8 54 6C E8 : 61

```

CTRL-B

で BASIC に戻り,

DEF SEG=&H1F00 : A=0 : CALLA ○

で実行します。

POP (POP word stack into destination)

ポップ

コード：オペコード表参照

フラグ：変化しない

クロック数：オペコード表参照

POP 命令はスタック上にあるワードデータをレジスタにロードします。たとえば

```
POP    AX
```

は細かく考えると、

```
AX←[SP]
```

```
SP=SP+2
```

ということになります。POP 命令は PUSH 命令とともに使われることが多い命令です。

いま、AX に壊したくないデータが入っているとします。そのとき、サブルーチンと呼ぶ場合

```
PUSH    AX
```

```
CALL    SUBR
```

```
POP     AX
```

とするのが普通です。こうすれば、SUBR で AX レジスタがどのように使われようと、

```
POP    AX
```

とした瞬間に AX レジスタの元の値は返ってきます。

POP 命令はスタック上のデータを無条件にもってきますから、スタック上に何が積まれているかを十分理解しておく必要があります。スタックにはサブルーチンのもどりアドレスのオフセット、セグメント値が積まれている場合もありますから、誤ってポップすると暴走する場合があります。

また、POP 命令はオペコード表のオペランドの項を見れば分かるように、

POP X

のように変数にスタック上のデータを直接ロードすることもできます。この場合、変数はワードでなければなりません。また、

POP DS

のようにセグメントレジスタにロードすることもできます。これは、次のようにコードセグメントとデータセグメントとを合わせるのに使うことができます。

PUSH CS

POP DS

POP 命令がワードのオペランドしかとれないことも、よく忘れがちなことです。

POP AL

POP BYTE PTR [0000H]

などは間違いです。

また、8086では複数のレジスタを一度にポップすることはできません。インタラプトの処理ルーチンではレジスタをすべて保存しなければならないことが多いのですが、8086ではこれを行うのに

PUSH AX! PUSH BX

PUSH CX! PUSH DX

PUSH SI! PUSH DI

PUSH BP! PUSH DS

PUSH ES!

：インタラプト処理

POP ES! POP DS

POP BP! POP DI! POP SI

POP DX! POP CX

POP BX! POP AX

などと多くの PUSH, POP 命令を列記するしかないのです。これは8086の欠点といえるかもしれません。この点は8086の上位コンパチブルな80186で改善されています（プッシュオール、ポップオールといった命令が付加されている）。ほかの16ビットCPU、たとえば68000などでは任意のレジスタを同時にプッシ

ユ, ポップできます。

POPF (POP Flags off stack)

フラグのポップ

コード: 10011101 = 9 DH

フラグ: すべて変化

クロック数: 8

POPF 命令はスタック上のワードデータをフラグレジスタに読み込みます。

つまり

flags ← [SP]

SP = SP + 2

となります。フラグレジスタと読み込まれるデータとのビットの対応は、

ビット

- 0 CF (キャリーフラグ)
- 2 PF (パリティフラグ)
- 4 AF (補助フラグ)
- 6 ZF (ゼロフラグ)
- 7 SF (サインフラグ)
- 8 TF (トラップフラグ)
- 9 IF (インタラプトフラグ)
- 10 DF (ディレクションフラグ)
- 11 OF (オーバーフローフラグ)

となっています。

PUSH (PUSH word onto stack)

プッシュ

コード: オペコード表参照

フラグ: 変化しない

クロック数: オペコード表参照

PUSH 命令はワードデータをスタック上に積みみます。PUSH 命令は POP 命令と相補う関係にあるといえます。

たとえば、

PUSH AX

では

SP=SP-2

[SP] ← AX

となります。先に SP がデクリメントされていることに注意してください。8086では SP は最後に積まれたデータを指しています。

PUSH 命令は POP 命令同様、

PUSH X

など、変数をオペランドに指定できます。ただし、ワードデータしかプッシュできません。

PUSH AL

は間違いです。

PUSHF (PUSH Flags onto stack)

フラグのプッシュ

コード：10011100=9 CH

フラグ：変化しない

クロック数：10

PUSHF 命令はフラグレジスタの内容をスタックに積みみます。各フラグと積まれたデータの各ビットの対応は POPF 命令の項で説明したとおりです。

RCL (Rotate through Carry Left)

キャリーを含めた左ローテイト

コード：オペコード表参照

フラグ：CF, OF が変化

クロック数：オペコード表参照

RCL 命令はオペランドのデータをキャリーとともにローテイトします。具体的な例で考えてみましょう。

AL レジスタ = 00110011B

CF = 1

だったとします。このとき、

RCL AL, 1

とすると

AL = 01110111B

CF = 0

となります。

つまり、

	CF	AL
実行前	1	0 0 1 1 0 0 1 1
実行後	0	0 0 1 1 0 0 1 1

となっているわけです。要するに、データが左向きに1ビットだけ回転したような結果となります。

RCL 命令では

RCL AX, 1

のように1回ローテイトを行うように指定する場合と

RCL AX, CL

のように **CLレジスタ** の内容の回数だけローテイトを行うように指定する場合とがあります。CL レジスタでローテイトの回数を指定できることは、ほかのローテイトやシフト命令すべてにいえることです。

CL レジスタの内容は変化しません。

MOV CL, 3

RCL AX, CL

で AX レジスタは3回ローテイトされますが、CL レジスタの3のままです。

また、CL で回数を指定する場合、時間がかかります。

クロック数

RCL AX, 1 2

RCL AX, CL 8+4 * N

ですから、速度が要求されるのならば、

```
RCL AX, 1! RCL AX, 1! RCL AX, 1...
```

のように繰り返し書いたほうがよいでしょう。

また、8086はメモリを直接ローテイトすることができます。つまり、

```
RCL WORD PTA (OFFSETARRAY)[SI+BX], CL
```

```
RCL WORD—DATA, 1
```

などと記述できます。

RCR (Rotate through Carry Right)

キャリーを含む右ローテイト

コード：オペコード表参照

フラグ：CF, OF が変化

クロック数：オペコード表参照

RCR 命令はオペランドを右にキャリーとともにローテイトします。回転の方向が左から右になっただけで、ほかは RCR 命令と同じです。

REP/REPE/PEPNE/REPZ/REPZ (REPeat)

リピート：1111001Z

フラグ：後続のストリング命令を参照

クロック数：6クロック/ループ

REP 命令は、次に続くストリング命令を繰り返すのに使います。繰り返しの回数は CX レジスタで指定します。

よく使われる例ですが、VRAM (青) を消去するには、

```
MOV AX, 0A800H
```

```
MOV ES, AX
```

```
MOV CX, 4000H
```

```
XOR AX, AX
```

```
XOR DI, DI
```

```
CLD
```

REP STOSW

で簡単に行うことができます。

REP 命令は CX レジスタの回数だけ繰り返しますが、繰り返しの途中でフラグが変化したときにループから脱出できると便利なこともあります。それを可能とするのが

REPE/REPNE/REPNZ/REPZ

の各命令です。表記上別のものとなっていますが

オペコード

REPE = REPZ = F3H

REPNE = REPNZ = F2H

という関係があります。これは

JE = JZ

JNE = JNZ

の関係と同じです。REPE, REPZ はそれぞれ、「イコールの間繰り返せ」「ゼロの間繰り返せ」の意味ですが、CPU 側から見ればまったく同じことになります。

REPE ですが、これは

ZF=0

ならば繰り返しを終了します。REPE が有効なのは CMPS, SCAS の 2 つの命令実行時だけです。ほかのストリング命令では REP 命令とまったく同じ動作となります。REPE 命令を使う例として、データのサーチがあげられます。バイト配列

DIM X(999)

の中から 0 でないデータの最初の位置を見つけることを考えましょう。BASIC では、

100 FOR DI=0 TO 999

110 IF X(DI)<>0 THEN 200

120 NEXT DI

130 すべて 0 だった

200 DI に位置が入っている

となるでしょう。アセンブリ言語では、

CLD

MOV AX, SEG X

MOV ES, AX

MOV DI, OFFSET X

MOV CX, 1000

MOV AL, 0

REPE SCASB

JNE FIND (ループの途中のブレークならば ZF は 0 となっている)
すべて 0

FIND: DI ← データのアドレス + 1

となります。

REPNE 命令は、REPE の逆で

ZF=0

の間ストリング命令を繰り返します。

ストリング命令は8086の特徴の1つといえますが、それもこのREPプレフィックスとともに使った場合に最大の効果が上がります。

REP 命令で重要なことがあります。それはほかのプレフィックスであるLOCK, CS:, ES:, SS: と組み合わせて使う場合です。

REP CS: STOSW

などがこれに相当します。これは正常に動作しますが、それは**インタラプトがかからない場合**に限ります。インタラプト処理ルーチンから戻るのに、8086では1つ前のプレフィックスに戻ってしまいます。つまり、

REP

←ここに復帰する

CS:

STOSW

となるわけです。2つ以上のプレフィックスを使うのであれば、その間**インタラプトを禁止**する必要があります。

PC-9801 では、

キーボードからの割り込み

タイマー割り込み

GDCのVSYNCにより割り込み

などがかかる場合があります。インタラプトを禁止すれば正常に動作するのですが、あまりにも長い時間インタラプトを禁止するのは危険です。インタラプトの禁止はできるだけ短時間にするほうがよいでしょう。

RET (RETurn from procedure)

リターン

コード：オペコード表参照

フラグ：変化しない

クロック数：オペコード表参照

RET 命令はサブルーチンからの復帰に使います。CALL 命令で呼ばれたサブルーチンは、必ず RET で終わっていなければなりません。

8086には NEAR CALL と FAR CALL がありましたが、それに応じて

RET, RETF

を使い分ける必要があります。NEAR CALL の場合、スタック上には戻りアドレスのオフセットしか積まれていません。だから、RET 命令は

$IP \leftarrow [SP]$

$SP = SP + 2$

という動作をします。しかし、FAR CALL では戻り番地のセグメントとオフセットがともに積まれているため、RETF 命令では

$IP \leftarrow [SP]$

$SP = SP + 2$

$CS \leftarrow [SP]$

$SP + 2$

と CS, IP の両方が戻ります。ですから、FAR コールで呼ばれたのに RET したり、NEAR コールで呼ばれたのに RETF などとしたりすれば暴走します。

これは記法上の問題ですが、CP/M-86 の ASM86 では

$\left\{ \begin{array}{ll} \text{セグメント内リターン} & \text{RET} \\ \text{セグメント間リターン} & \text{RETF} \end{array} \right.$

となっているのに対し、MS-DOS の MASM では

{	セグメント内リターン	
		RET, RET NEAR
	セグメント間リターン	RET FAR

を使います。

RET 命令でもう 1 つ重要なことがあります。スタックパラメータを簡単にはずすことができるということです。

コンパイラでは、サブルーチンに引数を渡すときスタックを非常によく使います。たとえば、整数変数 X, Y の値をサブルーチン ADDITION に渡す場合、

```
PUSH Y
PUSH X
CALL ADDITION
```

のようにします。サブルーチン側では

ADDITION :

```
MOV BP, SP
MOV AX, 2[BP]
ADD AX, 4[BP]
RET
```

とすればよいように思えます。

サブルーチン ADDITION が呼ばれたときスタックにはデータが次のように積まれています。

SP →	<table border="1"><tr><td>戻り番地</td></tr></table>	戻り番地	↑ 小さな番地
戻り番地			
	<table border="1"><tr><td>X</td></tr></table>	X	
X			
	<table border="1"><tr><td>Y</td></tr></table>	Y	↓ 大きな番地
Y			

だから、変数 X の値を AX レジスタにロードするには

```
MOV AX, SS: 2[SP]
```

としたいところですが、SP レジスタ間接はありませんので、

```
MOV BP, SP
MOV AX, SS: 2[BP]
```

とします。ただ、BP レジスタ間接ではデフォルトセグメントが SS ですから

```
MOV BP, SP
MOV AX, 2[BP]
```

でよいわけです。BP レジスタ間接のデフォルトセグメントが SS なのは、このようにスタック上のデータを使うためだといえます。

同じように、変数 Y の値は

4[BP]

にありますから

ADD AX, 4[BP]

で、AX レジスタに変数 X と Y の和が求められます。そして、復帰すればよいわけですが、もしここで RET 命令を使うと、スタック上に変数 X, Y が残ってしまいます。すると、メインルーチン側では

PUSH Y

PUSH X

CALL ADDITION

ADD SP, 4

というように、スタックポインタを調整しなければなりません。ところが 8086 では

RET 4

といった命令が使えるようになっています。

RET N

はサブルーチンから返るときに SP の値に N を加える命令です。動作は

IP ← [SP]

SP ← SP + 2 + N

となります。このように、8086 の命令はコンパイラを作るのに都合よくできています。

ROL (ROtate Left)

ローテイトレフト

コード：オペコード表参照

フラグ：CF, OF が変化

クロック数：オペコード表参照

ROL 命令はオペランドをローテイトします。先ほど RCL 命令が出てきまし

たが、RCL では

最上位ビット → CF

CF → 最下位ビット

となったのに対し、ROL は

最上位ビット → CF

最下位ビット → CF

とローテイトします。

AL = 00110011B

CF = 1

のとき

RCL AL, 1

では

AL = 01100111B

CF = 0

となりましたが

ROL AL, 1

では

AL = 01100110B

CF = 0

となります。これは、左ローテイト実行後、

CF AL

1 0 0 1 1 0 0 1 1 B

0 0 1 1 1 0 0 1 1 0 B

となるためです。この違いのほかは RCL と同じです。

ROR (ROtate Right)

ローテイトライト

コード：オペコード表参照

フラグ：CF, OF が変化

クロック数：オペコード表参照

ROR 命令はオペランドを右にローテイトします。ほかは ROL 命令と同じです。

SAHF (Store AH into 8080 Flag)

AH レジスタを8080フラグにストア

コード: 10011110=9EH

フラグ: AF, CF, PF, SF, ZF

クロック数: 4

SAHF 命令は AH レジスタの内容を8080フラグ (8086にも8080にもあるフラグ), つまり SF, ZF, AF, PF, CF にストアします。AH レジスタの各ビットとフラグの対応は次のようになります。

BIT 0 CF

BIT 2 PF

BIT 4 AF

BIT 6 ZF

BIT 7 SF

これは8080のプログラムを8086に移植するときに使われることがあります。8080では,

PUSH PSW

POP PSW

という命令がありますが, これを8086に移植するには, 単に

PUSH PSW	{	LAHF
	{	PUSH AX
POP PSW	{	POP AX
	{	SAHF

と置き換えればよいのです。

SAL, SHL(Shift Arithmetic Left and SHift logical Left)

シフトアリスメティックレフト

コード: オペコード表参照

フラグ：CF，OF，PF，SF，ZF 変化

AF 不定

クロック数：オペコード表参照

SAL，SHL 命令はオペランドを左にシフトします。

AL=11001100B

のとき

SAL AL, 1

を行うと

$\begin{cases} \text{AL}=10011000\text{B} \\ \text{CF}=1 \end{cases}$

となります。つまり、

$\begin{array}{cccccccc} & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ \swarrow & \swarrow & \swarrow & \swarrow & \swarrow & \swarrow & \swarrow & \swarrow & \swarrow \\ \text{CF} & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \end{array} \leftarrow \text{無条件に } 0$

CL レジスタでシフト回数が指定できる点はローテイト命令と同じです。

SAL，SHL 命令はシフトにも使えますが、**2 のかけ算**にも使えます。「左にシフトすること」は「2 をかけること」と同じです。たとえば、

$5 * 2 = 10$

は

$5 = 010\text{B} \rightarrow 1010\text{B} = 10$ (左シフト)

と同じ結果になります。

8086には乗算命令 MUL，IMUL がありますが、これは非常に時間のかかる命令です (MUL BXで118～133 クロック程度)。それに対し SAL，SHL 命令は

SAL AX, 1

で2 クロックと60倍ほど速いのです。2 のべき乗の数値をかけるのならば、シフトを使うべきでしょう。また、2 のべき乗でなくてもちょっと工夫するとシフトで行えるようになります。たとえば、AX レジスタの内容を5 倍するには

$5 = 2^2 + 1$

ですから

$5 * \text{AX}$

は

$$5 * AX = 2^2 * AX + AX$$

つまり,

```
MOV  BX, AX
```

```
SAL  AX, 1  
SAL  AX, 1 } AX=AX * 2
```

```
ADD  AX, BX
```

とすればよいのです。定数の乗算は多くの場合、シフトで置き換えたほうが
MUL 命令よりもはるかに速くなります。

プログラミングから実行まで

さて、アセンブラ言語によるプログラミング例を示します。「エラトステネスのふるい」で素数を求めるプログラムをとり上げました。

MS-DOS

MS-DOS によるコーディング例だけとします。

リスト2-16のソースをファイル名

OHPC10.ASM

でセーブし,

```
MASM  OHPC10  ⓪
```

```
LINK  OHPC10  ⓪
```

で実行可能なファイルを作ります。

リスト2-16

```
⋮  
⋮ 8086アセンブリ言語講座デモプログラム  
⋮  
⋮ 実行方法  
⋮ OHPC10.ASM というファイル名でセーブ  
⋮ MASM OHPC10;  
⋮ LINK OHPC10;  
⋮ OHPC10  
⋮  
TRUE EQU 1  
FALSE EQU 0
```

```

STACK1 SEGMENT STACK
        DW 100 DUP (?)           スタックの定義
TOP_OF_STACK LABEL WORD
STACK1 ENDS

DATA SEGMENT WORD
FLAGS DB 8191 DUP(?)           配列 flags を定義

M1 DB ' エラステネスのふるい', 0DH, 0AH, '$'
M2 DB ' PRIMES', 0DH, 0AH, '$'
DATA ENDS
                                     メッセージの終わりは必ず"$"

CODE SEGMENT
ASSUME CS:CODE, DS:DATA, SS:STACK1

START:
        CLI
        MOV AX, STACK1
        MOV SS, AX
        MOV SP, OFFSET TOP_OF_STACK } SS, SPの初期化
        STI

        MOV AX, DATA
        MOV DS, AX } DSの初期化

        MOV AH, 09H
        MOV DX, OFFSET M1
        INT 21H } 「エラステネスのふるい」を表示
                  (MS-DOSのシステムコールで行う)

        MOV AL, TRUE
        MOV CX, 8191
        MOV BX, DS
        MOV ES, BX
        MOV DI, OFFSET FLAGS
        CLD
        REP STOSB } 配列の初期化
                   flags[i] = TRUE
                   としている

        MOV CX, 0
        MOV SI, 0

FOR_I:
        CMP SI, 8190
        JG NEXT_I

        CMP BYTE PTR (OFFSET FLAGS)[SI], TRUE } flags[i] = TRUE ?
        JNE THENI

        MOV AX, SI
        SAL AX, 1
        ADD AX, 3
        CALL PRINT_AX } AXレジスタの内容を10進出力

        CALL PRINT_SPACE
        CALL PRINT_SPACE
        CALL PRINT_SPACE } スペースを3つ表示

        MOV DI, SI
        ADD DI, AX

FOR_K:
        CMP DI, 8190
        JG NEXT_K

        MOV BYTE PTR (OFFSET FLAGS)[DI], FALSE } flags[k] = FALSE

        ADD DI, AX
        JMP SHORT FOR_K

```

NEXT_K:	INC	CX	
THEN1:	INC	SI	
	JMP	FOR_I	
NEXT_I:	CALL	CR_LF	CR, LFを山力
	MOV	AX, CX	
	CALL	PRINT_AX	} 素数の個数を表示
	MOV	AH, 09H	
	MOV	DX, OFFSET M2	
	INT	21H	} 「primes」を表示
	MOV	AH, 4CH	
	INT	21H	} MS-DOSへ返る
			以下, AXレジスタを10進出するルーチン
PRINT_AX	PROC	NEAR	
	PUSH	AX	
	PUSH	CX	} AX, CXを保存
	MOV	CX, 5	
	MOV	BX, 10	
PRINT1:	CWD		
	DIV	BX	
	PUSH	DX	} 各桁を下位からプッシュ
	LOOP	PRINT1	
	MOV	CX, 5	
PRINT2:	POP	AX	
	ADD	AL, '0'	
	MOV	AH, 2	
	MOV	DL, AL	
	INT	21H	} ASCIIコードを出力
	LOOP	PRINT2	
	POP	CX	
	POP	AX	
	RET		
PRINT_AX	ENDP		サブルーチンprime.axの終わり
PRINT_SPACE	PROC	NEAR	
	PUSH	AX	
	MOV	AH, 2	
	MOV	DL, ' '	
	INT	21H	
	POP	AX	} スペースを出力
	RET		
PRINT_SPACE	ENDP		
CR_LF	PROC	NEAR	
	MOV	AH, 2	
	MOV	DL, 0DH	
	INT	21H	
	MOV	AH, 2	
	MOV	DL, 0AH	
	INT	21H	} CR, LFを出力
	RET		
CR_LF	ENDP		
CODE	ENDS		
	END	START	

6

コマンドメニュー 6 (SAR~XOR)

SAR(Shift Arithmetic Right)

右算術シフト

コード：オペコード表参照

フラグ：CF, OF, PF, SF, ZF 変化

AF 不定

クロック数：オペコード表参照

SAR 命令はオペランドを右にシフトします。右シフトには SHR 命令もありますが、SAR 命令は符号付きのシフトといえるでしょう。シフト命令というのは、

01010101

というデータがあった場合に

00101010

(右シフト)

とすることです。

つまり、

```

01010101
  \ \ \ \ \
00101010

```

00101010 キャリーへ

のように右に1ビットずらすことになります。SAR 命令はオペランドが正か0の場合にいまのような動作をしますが、負の場合(つまり最上位ビットが立っているとき)は、シフト後も最上位ビットは立ったままです。

つまり、

11110000

というデータは

011110000

とはならず、

111110000

となるわけです。一見、妙な動作ですが、これは符号付き除算を行うのにきわ

めて都合がよいのです。

142ページでも述べましたが、シフト命令は2の乗除算に使えます。8086の乗除算命令はきわめて遅いので、極力シフト命令に置き換えるべきですが、SAR 命令はこれに使えるのです。

$$-10 \div 2$$

の計算を考えてみましょう。

$$-10 = 11110110\text{B}$$

ですから、-10に SAR 命令を使うと

```
11110110 B
 11110110 B
 11110110 B
 11110110 B
 11110110 B
 11110110 B
 11110110 B
 11110110 B
```

となります。

$$11110110\text{B} = -5$$

ですから、確かに

$$-10 \div 2 = -5$$

の計算ができるわけです。除算命令 IDIV は、たとえば

IDIV BL

ならば101~112クロックもかかりますが、

SAR AL, 1

ならば2クロックしかかかりません。SAR 命令のほうが約50倍も速いのです。このように、2のべき乗による除算は SAR 命令に置き換えたほうがよいでしょう。

また、SAR 命令はシフト回数を CL レジスタで指定することもできます。AL レジスタを3回右にシフトするには

MOV CL, 3

SAR AL, CL

と書くことができます。ただ、CL レジスタによるシフト回数の指定はけっこう時間がかかります。たとえば、

SAR AL, CL

では、 $(8 + 4 \times N)$ クロックかかります (Nはシフト回数)。

SAR AL, 1—————①

は2クロックですから、速さが問題になる場合は①をシフト回数分書いたほうがよいでしょう。CP/M-86のASM86では何度も書かなければなりません、MS-DOSのMASMにはREPT マクロという機能があって

```
SAR AL, 1
```

```
SAR AL, 1
```

```
SAR AL, 1
```

と書くところを

```
REPT 3
```

```
SAR AL, 1
```

```
ENDM
```

と書けるので便利です。

SAR 命令のオペランドはオペコード表を見れば分かるように、メモリを直接指定することができます。つまり

```
SAR X, 1
```

```
SAR BYTE PTR (OFFSET ARRAY)[SI+BX], CL
```

```
SAR WORD PTR[BP], 1
```

などはすべて正しいのです。何度もいうようですが、メモリがレジスタと同じように使えることは便利です。

SBB (SuBtract with Borrow)

ボローを含めた引き算

コード：オペコード表参照

フラグ：AF, CF, OF, PF, SF, ZF 変化

クロック数：オペコード表参照

SBB 命令は引き算を行います。ただ、キャリーフラグが立っている場合、1を余分に引きます。たとえば

```
MOV AL, 3
```

```
SBB AL, 2
```

の結果は、

```
CF=0   ならば   AL=3-2=1
```

ですが、

CF=1 ならば $AL=3-2-1=0$

となります。

これも妙な命令ですが、多倍長の引き算に有効な命令です。いま、32ビット
どうしの引き算を考えましょう。32ビットの整数データがAX, BX そして
CX, DXに入っているものとします(AX上位, BX下位; CX上位, DX下位)。つ
まり

	AX	BX
-)	CX	DX

を行うわけです。

筆算でするように下の桁から計算します。

SUB BX, DX

で下位16ビットの答がBXに求めることができます。このとき重要なのがキャ
リーフラグCFの動きです。

$BX \geq DX$ ならば CF=0

$BX < DX$ ならば CF=1

となります。筆算でも引けない場合は上の桁から借りてきましたが、CPUで
も借りたことはCFフラグに残っているのです。この「借り」のことを**ボロー**
といいます。さて、上位16ビットは、下位の借りがなければ、

SUB AX, CX

とすればよいのですが、借りがある場合(つまりCFフラグが1の場合)は1
を余分に引かなければなりません。つまり、

JB L1; キャリーが

立っていれば L1 へ

SUB AX, CX

JMP SHORT L2

L1: SUB AX, CX

DEC AX, : 余分に1を引く

L2:

と長くなります。しかし、SBB命令があれば、

SBB AX, CX

ですみます。

SCAS(SCAn String)

スキャンストリング

コード: 1010111W

フラグ: AF, CF, OF, PF, SF, ZF 変化

クロック数: 15

SCAS 命令はアキュムレータと ES: [DI] とを比較します。バイト比較, ワード比較があり, それぞれ

SCASB

SCASW

と記述します。SCAS 命令では比較後 DI レジスタを更新します。例によって,

ディレクションフラグ:

DF=0 → インクリメント

DF=1 → デクリメント

となります (SCASB→±1, SCASW→±2)。

SCAS 命令はデータのサーチなどに使います。いま, 大きさ LEN のバイト配列 ARRAY_X から 'A' をサーチすることを考えます。

プログラムは,

CLD

MOV AX, SEG ARRAY_X

MOV ES, AX

MOV DI, OFFSET ARRAY_X

MOV CX, LEN

MOV AL, 'A'

REPZ SCASB

JNZ NOT_FOUND

DI に 'A' の位置が +1 が入る

{

NOT_FOUND:見つからなかった

となります。SCASBで

CMP AL, ES: [DI]

INC DI

の代わりにしているのです。

このように、SCAS 命令は単独で使われるよりも REP, REPNZ といったリピートプレフィックスとともに使うことがはるかに多いのです。

SHR(SHift logical Right)

右論理シフト

コード：オペコード表参照

フラグ：CF, OF, PF, SF, ZF 変化

AF 不定

クロック数：オペコード表参照

SHR 命令は右論理のシフトを行います。

SAR 命令のように最上位ビットを保存したりしません。たとえば、データは

10110000

は SHR を実行後、

01011000

となります。最上位ビットが保存されないので、SHR 命令は2のべき乗の符号なし除算に使えます。SHR 命令も CL レジスタによりシフト回数を指定できます。

STC(SeT Carry)

キャリーのセット

コード：11111001=F9H

フラグ：CF 変化

クロック数：2

STC 命令はキャリーフラグ CF を 1 にします。サブルーチンからフラグを返す場合に CF を使うことがありますが、その際 STC 命令は有効です。

STD(SeT Direction flag)

ディレクションフラグのセット

コード：11111101=FDH

フラグ：DF 変化

クロック数：2

STD 命令はディレクションフラグ DF をセットします。DF が 1 の場合、 $\overline{\text{ST}}\overline{\text{R}}\overline{\text{I}}\overline{\text{N}}\overline{\text{G}}$ ストリング命令実行時にはオートデクリメントモードとなります。

STD

STOSB

では

ES: [DI]←AL

DI←DI-1

となります。DF が 1 だと、 $\overline{\text{D}}\overline{\text{E}}\overline{\text{C}}\overline{\text{R}}\overline{\text{E}}\overline{\text{M}}\overline{\text{E}}\overline{\text{N}}\overline{\text{T}}$ インクリメントのような気がしますが、これはデクリメントです。DF の D がデクリメントと覚えると間違いがないと思います (本来は DF は Direction flag の意)。

STI(SeT Interrupt flag)

割り込みフラグをセット

コード：11111011=FBH

フラグ：IF 変化

クロック数：2

STI 命令は割り込みフラグを 1 にします。これ以後、8086 はインタラプトを受けつけます。STI 命令は CLI 命令とともに使うことがよくあります。あるプログラム、たとえばプログラム A が実行されている間、 $\overline{\text{I}}\overline{\text{N}}\overline{\text{T}}\overline{\text{E}}\overline{\text{R}}\overline{\text{R}}\overline{\text{U}}\overline{\text{P}}\overline{\text{T}}$ インタラプトを受けたくない場合、

CLI

↓

プログラム A

STI

とします。割り込みを禁止する時間はできる限り短くすべきです。

STI 命令で注意することは、STI の次の 1 命令を実行後、割り込みが可能となる点です。これは次のような理由によります。

インタラプト処理ルーチンは

CLI

{

STI

IRET

という形になることが多いのですが、インタラプトが頻繁に起こる場合、

STI

←

IRET

と、矢印の部分でインタラプトがかかることもあります。すると、いまのインタラプト処理ルーチンからのもどりアドレスがスタックに積まれたままほかのインタラプト処理が行われます。また、そのルーチンでももどりアドレスが積まれたまま、ほかのインタラプトがかかり…、となる可能性があります。そうすると、スタックを不必要に消費してしまいます。ですから、STI 命令は次の 1 命令の実行を待ってインタラプトの許可を行います。

STOS(STORe String)

ストア スtring

コード: 1010101W

フラグ: 変化しない

クロック数: 10

STOS 命令はアキュムレータの内容を ES: [DI] に転送します。転送後、DI レジスタを更新します。バイト転送、ワード転送の違いにより、

STOSB

STOSW

と記述されます。

STOS 命令はメモリを同一データで埋めるときに有効です。PC-9801 の青の VRAM を消すには

```
CLD
MOV  CX, 4000H
XOR  DI, DI
MOV  AX, 0A800H
MOV  ES, AX
XOR  AX, AX
REP  STOSW
```

ですみます。

SUB(SUBtract)

引き算

コード：オペコード表参照

フラグ：AF, CF, OF, PF, SF, ZF 変化

クロック数：オペコード表参照

SUB 命令は引き算を行います。オペランドとしてメモリーミディエイトが使えるのは便利です。つまり、

```
SUB  X,2
```

```
SUB  ARRAY_X[SI],3
```

と、メモリから直接数値が引けるのです。

TEST(TEST)

テスト

コード：オペコード表参照

フラグ：AF 不定

CF, OF=0

PE, SF, ZF 変化

クロック数：オペコード表参照

TEST 命令はオペランドの論理積をとって、フラグを変化させます。オペランド自体は変化しません。

TEST 命令はオペランドのあるビットが立っているかどうかをテストするのに使えます。たとえば、変数 FLAG のビット 3 が立っているかどうかは、

```
TEST FLAG, 8
```

```
JNZ SET
```

```
立っていない
```

```
}
```

```
SET: 立っている
```

```
}
```

で簡単に調べることができます。また、オペランドが変化しないことは次の場合有効です。

「FLAG のビット 0 が立っていたら L0 に

ビット 1 が立っていたら L1 に

ビット 2 が立っていたら L2 に

飛ぶ」

ような場合で、これは次のようになります。

```
TEST FLAG, 1
```

```
JNZ L1
```

```
TEST FLAG, 2
```

```
JNZ L2
```

```
TEST FLAG, 4
```

```
JNZ L3
```

WAIT(WAIT)

ウェイト

コード：10011011=9BH

フラグ：変化しない

クロック数：最低でも 3

WAIT 命令は、CPUのTEST ピンがアクティブになるまで CPU を「待ち状

態」にします。

WAIT 命令は、外部のハードウェア（大半が8087）と同期するときに使います。

8086と8087は並行的に動作しています。そのために計算速度は上がるのですが、8086が8087の計算結果が必要になった場合、8087の計算終了を待ってデータを得る必要があります。これを実行するのが WAIT 命令なのです。

XCHG(eXCHanGe)

交換

コード：オペコード表参照

フラグ：変化しない

クロック数：オペコード表参照

XCHG 命令はデータの交換に使います。レジスタ AX とレジスタ BX の内容を入れ替えるには

XCHG AX,BX

と書きます。変数 X, Y の内容を入れ替えるには、

MOV AX,X

XCHG AX,Y

MOV X,AX

となります。当然ながら、

XCHG X,Y

はできません。

XLAT(transLATe)

トランスレート

コード：11010111=D7H

フラグ：変化しない

クロック数：11

XLAT 命令は

AL=[BX+AL]

という動作をします。つまり、BX レジスタの指すテーブルから AL 番目を AL に入れます。これは ASCII コードからほかのコードに変換するときに使えます。AL レジスタに入っている ASCII コードの変換は

```
MOV BX,OFFSET TRANS_TABLE XLAT
```

だけですみます。

XOR(eXclusive OR)

排他的論理和

コード：オペコード表参照

フラグ：CF, OF, PF, SF, ZF 変化

AF 不定

クロック数：オペコード表参照

XOR 命令はオペランドの排他的論理和をとります。

XOR は、レジスタのクリアにもよく使います。AX レジスタをゼロクリアするには

```
MOV AX,0—————②
```

とするのが普通ですが、

```
XOR AX,AX—————③
```

で行うこともできます。③は3クロックしかかからないのでよく使われるのですが、分かりやすさの面で、②のほうがよいでしょう。

プログラミングから実行まで

これで8086のコマンドはすべて解説しました。次はもっと具体的な話を進めていきます。ここでアセンブリ言語のプログラム例を示します。これは、換入法によるソーティングの例です。

BASIC ではリスト2-17のようになります。

ここではMS-DOSでコーディングしました。リスト2-18をエディタで打ち込み、

リスト2-17

```

1000 N=10
1010 DIM DAT(N)
1020 GOSUB 2000
1030 PRINT "RANDOM DATA : "
1035 GOSUB 3000
1036 PRINT "SORTING START !! "
1040 '
1050 FOR I=2 TO N
1060   WORK=DAT(I)
1070   DAT(0)=WORK
1080   J=I-1
1090   WHILE WORK<DAT(J)
1100     DAT(J+1)=DAT(J)
1110     J=J-1
1120   WEND
1130   DAT(J+1)=WORK
1140 NEXT I
1145 PRINT "SORTING COMPLETED : "
1150 GOSUB 3000
1160 END
2000 '
2010 FOR I=1 TO N
2020   DAT(I)=INT(RND(1)*1000)
2030 NEXT I
2040 RETURN
3000 '
3010 FOR I=1 TO N
3020   PRINT DAT(I);
3030 NEXT I
3034 PRINT
3040 RETURN

```

SORT. ASM

でセーブします。

MASM SORT ②

LINK SORT ②

で実行可能なファイルを作り、

SORT ②

で実行します。

リスト2-18

```

;
; SORTING
;
N      EQU      100
STACK1 SEGMENT STACK
        DW      400 DUP (?)
TOP_OF_STACK LABEL WORD
STACK1 ENDS

```

N=100
} スタックセグメント

DATA	SEGMENT	WORD		
DAT	DW	N DUP (?)	DIM DAT(N)に相当	データセグメント
I	DW	?		
J	DW	?		
WORK	DW	?		
SEED	DW	?		
M1	DB	'RANDOM DATA',0DH,0AH,'\$'		
M2	DB	'SORTING START',0DH,0AH,'\$'		
M3	DB	'SORTING COMPLETED.',0DH,0AH,'\$'		
DATA	ENDS			
CODE	SEGMENT	BYTE		
	ASSUME	CS:CODE,DS:DATA,SS:STACK!		
START:				
	MOV	AX,DATA	} DSのセット	
	MOV	DS,AX		
	CLI			
	MOV	AX,STACK!	} SS, SPのセット	
	MOV	SS,AX		
	MOV	SP,OFFSET TOP OF STACK		
	STI			
	CALL	SET_DAT	ランダムなデータを配列よりDATにセット	
	MOV	AH,9	} 「ランダムデータは次のとおり」を表示	
	MOV	DX,OFFSET M1		
	INT	21H		
	CALL	PRINT_DAT	配列DATを表示	
	MOV	AH,9	} 「ソート開始」を表示	
	MOV	DX,OFFSET M2		
	INT	21H		
	MOV	I,2	I=2	
SORT1:				
	MOV	SI,I	} WORK = DAT(I)	
	SHL	SI,I		
	MOV	AX,OFFSET DAT(SI)		
	MOV	WORK,AX		
	MOV	SI,0	} DAT(0)=WORK	
	MOV	OFFSET DAT(SI),AX		
	MOV	AX,I		
	DEC	AX	} J=I-1	
	MOV	J,AX		
SORT2:				
	MOV	SI,J	} WORK < DAT(J) ?	
	SHL	SI,I		
	MOV	AX,OFFSET DAT(SI)		
	CMP	WORK,AX		
	JGE	SORT3		
	ADD	SI,2	} DAT(J+1)=DAT(J)	
	MOV	OFFSET DAT(SI),AX		
	DEC	J	J=J-1	
	JMP	SHORT SORT2		
SORT3:				
	MOV	SI,J	} DAT(J+1)=WORK	
	INC	SI		
	SHL	SI,I		
	MOV	AX,WORK		
	MOV	OFFSET DAT(SI),AX		
	INC	I	I=I+1	
	MOV	AX,I	} I ≤ N → SORT1へ	
	CMP	AX,N		
	JLE	SORT1		

MOV	AH,9	} 「ソート終了…」を表示
MOV	DX,OFFSET M3	
INT	21H	
CALL	PRINT_DAT	} 配列DATを表示 MS-DOSへ
MOV	AH,4CH	
MOV	AL,0	
INT	21H	
PRINT_DAT	PROC NEAR	} 配列DATを表示するルーチン
MOV	SI,OFFSET DAT+2	
CLD		
MOV	CX,N	
PRINT_D1:		
LODSW		
PUSH	SI	
PUSH	CX	
CALL	PRINT_AX	
POP	CX	
POP	SI	
LOOP	PRINT_D1	
CALL	PRINT_CR_LF	
RET		
PRINT_DAT	ENDP	
SET_DAT	PROC NEAR	} 配列DATにランダムデータを セットするルーチン
MOV	DI,OFFSET DAT+2	
CLD		
MOV	AX,DATA	
MOV	ES,AX	
MOV	CX,N	
SET_D1:		
PUSH	DI	
PUSH	CX	
CALL	RND1000	
POP	CX	
POP	DI	
STOSW		
LOOP	SET_D1	
RET		
SET_DAT	ENDP	
RND1000	PROC NEAR	} 0~999の乱数を返すルーチン
MOV	AX,259	
MUL	SEED	
ADD	AX,3	
AND	AX,32767	
MOV	SEED,AX	
MOV	BX,1000	
MUL	BX	
MOV	BX,32767	
DIV	BX	
RET		
RND1000	ENDP	
PRINT_AX	PROC NEAR	}
MOV	CX,5	
MOV	BX,10	
PRINT1:		
CWD		
DIV	BX	
PUSH	DX	
LOOP	PRINT1	
MOV	CX,5	

```

PRINT2:
    POP     AX
    ADD     AL, '0'

    MOV     AH, 2
    MOV     DL, AL
    INT     21H

    LOOP    PRINT2
    CALL    PRINT_SPACE
    CALL    PRINT_SPACE

    RET

PRINT_AX   ENDP

PRINT_CR_LF PROC    NEAR
    MOV     AH, 2
    MOV     DL, 0DH
    INT     21H
    MOV     AH, 2
    MOV     DL, 0AH
    INT     21H
    RET
PRINT_CR_LF ENDP

PRINT_SPACE PROC    NEAR
    MOV     AH, 2
    MOV     DL, ' '
    INT     21H
    RET
PRINT_SPACE ENDP

CODE       ENDS
END        START

```

AXレジスタを10進表示するルーチン

CR, LFを出力するルーチン

スペースを出力するルーチン



第3章

ASM86の使い方

ここまでで8086の全命令の解説が終わりました。命令がすべて分かったから、アセンブリ言語でどんどんプログラミングできるかという、なかなかそうはいかないと思います。理由は

「アセンブリ言語に慣れていない」

「8086のプログラミングに慣れていない」

「アセンブラに慣れていない」

などが考えられます。8ビットCPUでかなりプログラムを書いた人も、8086はなかなか難しいようです。アセンブリ言語が初めての人はなおさらでしょう。何でもそうですが、アセンブリ言語も「慣れること」が上達の早道だと思います。短いプログラムをいくつも書いて何度も暴走させる以外に上達する方法はないでしょう。車と違ってCPUをどんなに暴走させても壊れることはないのですから。

ここでは「各命令が分かる」段階から「なんとかプログラムできる」段階への橋渡しの解説を行います。

1 BASICコンパイラになる!?

アセンブリ言語のプログラムを最も簡単に、確実に書く方法は「BASICコンパイラになる」ことでしょう。つまり、作りたいプログラムをまずBASICで組んでみて動作を確認後、それを1対1にアセンブリ言語に直す方法です。

この方法だと、プログラムの論理的な誤りはBASICプログラムのほうで訂正でき、その分アセンブリ言語のデバッグが簡単になります。また、BASICの各命令をアセンブリ言語に書き直すときに間違えなければ、バグなどほとんど出ません。バグが出てデバッグ時にBASICの各変数の値と機械語の変数の値を照らし合わせれば、どこでミスをしているか一目瞭然です。多くの人がこの方法でプログラミングしているはずですが、あまり表立って解説されたことはないので、ここではその解説をしてみましょう。

BASICのあらゆるコマンドをアセンブリ言語に直す方法を解説するのではページ数がいくらあっても足りませんから、必要最小限のコマンドにしたいと思います。

変 数

話を簡単にするため、整数変数と整数配列を扱います。BASIC では変数を使う前に宣言する必要はありませんが、アセンブリ言語ではこれが必要です。整数変数 X を使う場合、CP/M-86 の ASM86 では、

```
X          RW          1
```

とします。MS-DOS の MASM では

```
X          DW          ?
```

とします。いずれも 1 ワードの、初期化しないメモリを確保します。これらはデータセグメントに置かなければなりません。

整数配列も同様です。たとえば

```
DIM  A(100)-----①
```

は ASM86 では

```
A          RW          100+1
```

MASM では

```
A          DW          100+1  DUP(?)
```

とします。①では

```
A(0), ..., A(100)  
101個
```

の 101 ワードのエリアが必要ですから、このように宣言するのです。MASM の DUP は繰り返しを意味し、101 個の初期化されないワードメモリを確保します。

代 入

```
X=1234
```

はアセンブリ言語では

```
MOV      X, 1234
```

とします。

```
X=Y
```

は

```
MOV      X, Y
```

としたいところですが、8086はメモリからメモリへの転送はできないので^{注22}

```
MOV    AX, Y
```

```
MOV    X, AX
```

のようにレジスタを介して間接的に代入します。

配列への代入はちょっとやっかいです。

```
A(10)=1234
```

は

```
MOV    DI, 10 * 2
```

```
MOV    WORD PTR A[DI], 1234
```

となります。

配列の各要素をアクセスするには、このようにレジスタ間接アドレッシングを使うのが自然です。つまり

```
123[SI], 123[DI], 123[BX]
```

のように SI, DI, BX, ^{注23}(BP) レジスタを使って間接的に指定するのです。

```
A(0)=1234
```

は

```
MOV    DI, 0
```

```
MOV    WORD PTR A[DI], 1234
```

ですが、

```
A(1)=1234
```

はワード配列（1 データ 2 バイト）なので

```
MOV    DI, 2
```

```
MOV    WORD PTR A[DI], 1234
```

とします。

では、

```
A(I)=1234
```

はどうなるでしょうか？

```
MOV    DI, I
```

```
MOV    WORD PTR A[DI], 1234
```

ではいけません。ワード配列ですから、DI レジスタには I の 2 倍が入る必要があります。2 倍は乗算命令 MUL を使ってもできますが、2 のかけ算ですか

らシフト命令を使うのが普通です。つまり、

```
MOV    DI, I
SHL     DI, I
MOV A[DI], 1234
```

とします。

加 算

加算は ADD 命令を使います。

$X = X + 1234$

は、

```
ADD    X, 1234
```

とします。8086はメモリに直接加算できることを思い出してください。

$X = X + Y$

は

```
ADD    X, Y
```

とはできません。8086は「メモリにメモリを加えることはできない」のです。

これも

```
MOV    AX, Y
ADD    X, AX
```

のように一度レジスタに転送してから加える必要があります。

$X = Y + Z$

は、

```
MOV    AX, Y
ADD    AX, Z
MOV    X, AX
```

となるでしょう。

減 算

引き算は SUB 命令を使う以外加算と同じです。つまり、

```
X = X - 1234
→ SUB    X, 1234
```

$$X = X - Y$$

$$\rightarrow \begin{cases} \text{MOV} & \text{AX, Y} \\ \text{SUB} & \text{X, AX} \end{cases}$$

$$X = Y - Z$$

$$\rightarrow \begin{cases} \text{MOV} & \text{AX, Y} \\ \text{SUB} & \text{AX, Z} \\ \text{MOV} & \text{X, AX} \end{cases}$$

となります。

乗 算

かけ算には IMUL 命令を使います。

$$X = 3 * X$$

は

```
MOV  AX, 3
```

```
IMUL X
```

```
MOV  X, AX
```

となります。IMUL 命令はワード乗算の場合

$$AX \times \boxed{} = DX:AX$$

↑ レジスタ/メモリ

となることに注意してください。かけられる数は AX レジスタに入っている必要があります。また、一般に16ビットデータどうしの乗算結果は32ビットになりますから、オーバーフローには注意が必要です。

$$X = X * Y$$

は

```
MOV  AX, X
```

```
IMUL Y
```

```
MOV  X, AX
```

となります。

除 算

除算には IDIV 命令を使います。

$$X = 1234 \div X$$

は

```
MOV  AX, 1234
CWD
IDIV  X
MOV  X, AX
```

とします。IDIV 命令はワード除算の場合

商 余り

$$DX:AX \div \boxed{} = AX \cdots DX$$

↑レジスタ / メモリ

という関係になります。割られる数は DX:AX レジスタにセットしなければならないことに注意してください。また、16ビットデータを32ビットデータに直すには **CWD** 命令を使います。

$$X = X \div 1234$$

は

```
MOV  AX, X
CWD
MOV  BX, 1234
IDIV BX
MOV  X, AX
```

とします。8086はイミディエイト値で除算できませんから、このように BX レジスタなどほかのレジスタにロードして間接的に割ります。

除算で重要なのは 0 で割らないことです。8086の場合 0 で割ると内部インタラプトがかかります。このインタラプトの処理ルーチンを自分で書ける人は別ですが、そうでない人は極力 0 で割らないように注意すべきです。ちなみに、MS-DOSでは 0 で除算すると

0 で除算しました。

というメッセージが出て、プログラムは強制終了させられてしまいます。DISK BASIC は何の処理もしません (0 による除算のインタラプト処理ルーチンは **IRET** となっています)。

IF~THEN~ELSE

条件分岐は CMP 命令と条件ジャンプで実現します。

IF X > 0 THEN ~

は

```
CMP X, 0
```

```
JG L1
```

```
JMP L2
```

L1:

⋮

L2:

となります。また、

IF X > 0 THEN~ELSE ...

は

```
CMP X, 0
```

```
JG L1
```

```
JMP L2
```

L1:

```
JMP L3
```

L2:

⋮

L3

)

となります。

IF X > Y THEN ...

の場合は

```
MOV AX, X
```

```
CMP AX, Y
```

```
JG L1
```

```
JMP L2
```

L1:

L2:

のように AX レジスタなどに転送してから比較します。CMP 命令はメモリどうしの比較ができないことに注意してください。

>, ≥, =, ≤, <, ≠

と条件ジャンプ命令の対応は表3-1のようになります。

表3-1

=	JE/JZ	≥	JGE/JNL	≤	JLE/JNG
>	JG/JNLE	<	JL/JNGL	≠	JNE/JNZ

IF X > 0 THEN ...

の場合

CMP X, 0

JLE L1

⋮

L1:

のように条件を逆にすれば短くなりますが間接ジャンプは+127〜-128しか飛べないため、THEN 以下の処理が125バイト以上になると

label out of range!

のエラーとなります。初めのうちは最初のようにコーディングすることをお勧めします。9801はメモリが十分あるのですから、2バイト程度短くしたところで何の得にもなりません。

FOR〜NEXT

FOR〜NEXT 文は条件分岐命令で書き換えます。

FOR I = 1 TO 100 STEP 2

⋮

NEXT I

は BASIC の IF~THEN~ELSE ならば

```
I = 1
* L1
  IF I ≤ 100 THEN * L2 ELSE * L3
* L2
  ⋮
  I = I + 2
  GOTO * L1
* L3
```

と書き換えられますから、アセンブリ言語でも

```
MOV    I, 1
L1:
  CMP   I, 100
  JLE   L2
  JMP   L3
L2:
  ⋮
  ADD   I, 2
  JMP   L1
L3:
```

となります。

```
FOR I=S TO E STEP ST
```

```
  ⋮
NEXT I
```

の場合は

```
MOV    AX, S
MOV    I, AX    } I = S
L1: MOV  AX, I
    CMP  AX, E   } I ≤ E ?
    JLE  L2
    JMP  L3
```

```

L2:    }
        MOV    AX, S T
        ADD    I, AX    } I = I + ST
        JMP    L1

```

です。8086ではメモリとメモリの加算、¹ 比較、代入はできません。上のよう
に一度レジスタにロードしてから行います。

入出力

入出力、いわゆる INPUT、PRINT 命令などはやっかいです。これはハード
ウェアによりプログラムが違ってきます。ただ、MS-DOSやCP/M-86などで
は1文字入出力はシステムコールとして用意されているので、これを利用すれ
ばいいでしょう。

BASIC の INPUT、PRINT 命令はかなり柔軟にデータの入出力ができるよ
うになっているので、これとまったく同じ機能をもたせるのは大変です。これ
らは私個人としてはOSがもつべき機能だと思いますが、残念ながら
MS-DOS も CP/M-86 も 1 文字入出力程度のローレベルな入出力しかもってい
ません。たとえば CP/M-86 では

```

MOV    CL, 9
MOV    DX, OFFSET MESSAGE
INT     224
}

```

MESSAGE DB "This is message. \$"

で文字例

This is message.

が出力されます。

では、いままでに述べた方法でプログラムを書いてみましょう。

2

円周率 π を求めるプログラム

π を求める有名な式に

$$\pi = 16 \tan^{-1}(1/5) - 4 \tan^{-1}(1/239)$$

(マーチンの公式)

があります。 $\tan^{-1}x$ を展開した総和によって π を求めるわけです。BASIC で書くとリスト3-1のようになります。1010行の MAX の値を変えることにより、100桁でも1000桁でも π を求めることができますが、BASIC だとどれほどの時間がかかるか分かりません。これをそのままの形でアセンブリ言語に直すと、リスト3-2のようになります。まったく最適化は行っていないですが、2000桁を求めるのに33分(PC-9801) ほどしかかかりません。

リスト3-1

```

1000 DEFINT A-Z
1010 MAX=10
1020 DIM X(MAX),Y(MAX),ATN.(MAX),A(MAX),B(MAX),C(MAX),D(MAX)
1030 N.ATN=16:D.ATN=5:GOSUB *ARCTANGENT
1040 FOR I=0 TO MAX:C(I)=ATN.(I):NEXT I
1050 N.ATN=4:D.ATN=239:GOSUB *ARCTANGENT
1060 FOR I=0 TO MAX:D(I)=ATN.(I):NEXT I
1070 FOR I=0 TO MAX:X(I)=C(I):Y(I)=D(I):NEXT I
1080 GOSUB *SUBTRACTION
1090 PRINT USING "PI=#.":X(0);
1100 FOR I=1 TO MAX:PRINT USING "#":X(I);NEXT I
1110 PRINT:END
1115 '
1120 *ADDITION
1130 CARRY=0
1140 FOR I=MAX TO 0 STEP -1
1150   TEMP=X(I)+Y(I)+CARRY
1160   X(I)=TEMP MOD 10
1170   CARRY=TEMP\10
1180 NEXT I
1190 RETURN
1200 '
1210 *SUBTRACTION
1220 BORROW=1
1230 FOR I=MAX TO 0 STEP -1
1240   TEMP=X(I)-Y(I)+9*BORROW
1250   X(I)=TEMP MOD 10
1260   BORROW=TEMP\10
1270 NEXT I
1280 RETURN
1290 '
1300 *DIVISION
1310 REMAINDER=0
1320 FOR I=0 TO MAX
1330   TEMP=10*REMAINDER+X(I)
1340   X(I)=TEMP\N.DIV

```

加算

$$X() = X() + Y()$$

減算

$$X() = X() - Y()$$

除算

$$X() = X() / N.DIV$$

```

1350 REMAINDER=TEMP MOD N.DIV
1360 NEXT I
1370 RETURN
1380 '
1390 *ARCTANGENT
1400 X(0)=N.ATN:FOR I=1 TO MAX:X(I)=0:NEXT I
1410 N.DIV=D.ATN:GOSUB *DIVISION
1420 FOR I=0 TO MAX:A(I)=X(I):ATN.(I)=X(I):NEXT I
1430 J=3:K=0
1440 *ATN.LOOP
1450 IF K>MAX THEN RETURN
1460 IF A(K)=0 THEN K=K+1:GOTO *ATN.LOOP
1470 FOR I=0 TO MAX:X(I)=A(I):NEXT I:N.DIV=D.ATN
1480 GOSUB *DIVISION:GOSUB *DIVISION
1490 FOR I=0 TO MAX:A(I)=X(I):NEXT I
1500 N.DIV=J:GOSUB *DIVISION
1510 FOR I=0 TO MAX:B(I)=X(I):NEXT I
1520 FOR I=0 TO MAX:X(I)=ATN.(I):Y(I)=B(I):NEXT I
1530 IF(J MOD 4)=1 THEN GOSUB *ADDITION ELSE GOSUB *SUBTRACTION
1540 FOR I=0 TO MAX:ATN.(I)=X(I):NEXT I
1550 J=J+2
1560 GOTO *ATN.LOOP

```

tan 'の計算
 ATN()
 = NATN *
 tan 1/(1-D.ATN)

リスト3-2

```

STACK1 SEGMENT STACK
        DW 200 DUP(?)
TOS LABEL WORD
STACK1 ENDS

```

スタックセグメントの定義

```

DATA SEGMENT WORD
:1000 DEFINT A-Z
:1010 MAX=100
MAX = 100
:1020 DIM X(MAX),Y(MAX),ATN.(MAX),A(MAX),B(MAX),C(MAX),D(MAX)
X DW MAX+1 DUP(?)
Y DW MAX+1 DUP(?)
ATN DW MAX+1 DUP(?)
A DW MAX+1 DUP(?)
B DW MAX+1 DUP(?)
C DW MAX+1 DUP(?)
D DW MAX+1 DUP(?)

```

以下、データセグメント

アセンブリ言語による配列。BASICでは
DIM X(100)
ならば
X(0), X(1), ..., X(100)
101個
なので(MAX+1)個のエリアを確保

```

N_ATN DW ?
D_ATN DW ?
N_DIV DW ?
I DW ?
J DW ?
K DW ?
CARRY DW ?
BORROW DW ?
TEMP DW ?
REMAINDER DW ?

```

各変数の宣言

```

DATA ENDS

```

```

CODE SEGMENT BYTE
ASSUME CS:CODE,DS:DATA,SS:STACK1
START:
        CLI
        MOV AX,STACK1

```

以下、コードセグメント

始め

MOV SS,AX	}	スタックセグメント、スタックポインタの初期化
MOV SP,OFFSET TOS		
STI		
MOV AX,DATA	}	データセグメントの設定
MOV DS,AX		
: 1030 N.ATN=16:D.ATN=5:GOSUB *ARCTANGENT	}	配列 ATN(0), ATN(1), ..., ATN(MAX) に $16 \tan^{-1}(1/5)$ をセット
MOV N_ATN,16		
MOV D_ATN,5		
CALL ARCTANGENT	}	配列ATNを配列Cにコピー
:1040 FOR I=0 TO MAX:C(I)=ATN.(I):NEXT I		
MOV I,0		
FOR1:	}	
CMP I,MAX		
JG NEXT1		
MOV SI,I	}	
SHL SI,1		
MOV AX,OFFSET ATN[SI]		
MOV OFFSET C[SI],AX		
INC I		
JMP SHORT FOR1	}	配列ATNに $4 \tan^{-1}(1/239)$ をセット
NEXT1:		
:1050 N.ATN=4:D.ATN=239:GOSUB *ARCTANGENT		
MOV N_ATN,4		
MOV D_ATN,239		
CALL ARCTANGENT	}	
:1060 FOR I=0 TO MAX:D(I)=ATN.(I):NEXT I		
MOV I,0		
FOR2:	}	配列ATNを配列Dにコピー
CMP I,MAX		
JG NEXT2		
MOV SI,I		
SHL SI,1		
MOV AX,OFFSET ATN[SI]	}	配列Cを配列Xに、配列Dを配列Yにコピー
MOV OFFSET D[SI],AX		
INC I		
JMP SHORT FOR2		
NEXT2:		
:1070 FOR I=0 TO MAX:X(I)=C(I):Y(I)=D(I):NEXT I	}	
MOV I,0		
FOR3:		
CMP I,MAX	}	
JG NEXT3		
MOV SI,I		
SHL SI,1		
MOV AX,OFFSET C[SI]		
MOV OFFSET X[SI],AX	}	X = X - Y (Xにπがセットされる)
MOV AX,OFFSET D[SI]		
MOV OFFSET Y[SI],AX		
INC I		
JMP SHORT FOR3		
NEXT3:	}	
:1080 GOSUB *SUBTRACTION		
CALL SUBTRACTION		
:1090 PRINT USING "PI=#.":X(0):	}	'PI='とX(0)と' 'を表示
MOV AL,'P'		
CALL ONCOUT		
MOV AL,'I'		
CALL ONCOUT		
MOV AL,'='		
CALL ONCOUT		
MOV AX,.....X(0)=X	}	
CALL PRINT_AL		

```

MOV     AL, '.'
CALL    ONCOUT
:1100 FOR I=1 TO MAX:PRINT USING "##";X(I)::NEXT I
MOV     I,1
FOR4:
CMP     I,MAX
JG      NEXT4

MOV     SI,I
SHL     SI,1
MOV     AX,OFFSET X(SI)
CALL    PRINT_AL

INC     I
JMP     SHORT FOR4

NEXT4:
:1110 PRINT:END
MOV     AL,0DH
CALL    ONCOUT
MOV     AL,0AH
CALL    ONCOUT

MOV     AH,4CH
MOV     AL,0
INT     21H

:1115
: 1120 *ADDITION
ADDITION PROC    NEAR
:1130 CARRY=0
MOV     CARRY,0
:1140 FOR I=MAX TO 0 STEP -1
MOV     I,MAX
FOR5:
CMP     I,0
JL      NEXT5
:1150 TEMP=X(I)+Y(I)+CARRY
MOV     SI,I
SHL     SI,1
MOV     AX,OFFSET X(SI)
ADD     AX,OFFSET Y(SI)
ADD     AX,CARRY
MOV     TEMP,AX
:1160 X(I)=TEMP MOD 10
:1170 CARRY=TEMP/10
MOV     AX,TEMP
CWD
MOV     BX,10
IDIV    BX
MOV     OFFSET X(SI),DX
MOV     CARRY,AX
:1180 NEXT I
DEC     I
JMP     SHORT FOR5

NEXT5:
:1190 RETURN
RET
ADDITION ENDP

:1200
:1210 *SUBTRACTION
SUBTRACTION PROC    NEAR
:1220 BORROW=1
MOV     BORROW,1
:1230 FOR I=MAX TO 0 STEP -1
MOV     I,MAX

```

配列の残り
 $X(1), X(2), \dots, X(MAX)$
 を表示

CR, LFを出力

MS-DOSへ

加算ルーチン
 「 $X = X + Y$ 」

IDIV, BX
 の結果がAXに, 余りがDXに入っている

減算ルーチン
 「 $X = X - Y$ 」


```

FOR6:      CMP      1,0
           JL       NEXT6
:1240      TEMP=X(I)-Y(I)+9*BORROW
           MOV      SI,1
           SHL      SI,1

           MOV      AX,OFFSET X(SI)
           SUB      AX,OFFSET Y(SI)
           ADD      AX,9
           ADD      AX,BORROW
           MOV      TEMP,AX
:1250      X(I)=TEMP MOD 10
:1260      BORROW=TEMP/10
           MOV      AX,TEMP
           CWD
           MOV      BX,10
           IDIV     BX
           MOV      OFFSET X(SI),DX
           MOV      BORROW,AX
:1270      NEXT I
           DEC      I
           JMP      SHORT FOR6
NEXT6:
:1280      RETURN
           RET
SUBTRACTION      ENDP

```

```

:1290
:1300 *DIVISION
DIVISION      PROC      NEAR
:1310      REMAINDER=0

```

除算ルーチン
「X = X N _DIV」

```

           MOV      REMAINDER,0
:1320      FOR I=0 TO MAX
           MOV      I,0
FOR7:
           CMP      I,MAX
           JG       NEXT7
:1330      TEMP=10*REMAINDER+X(I)
           MOV      AX,10
           IMUL     REMAINDER
           MOV      SI,1
           SHL      SI,1
           ADD      AX,OFFSET X(SI)
           MOV      TEMP,AX
:1340      X(I)=TEMP/N_DIV
:1350      REMAINDER=TEMP MOD N_DIV
           MOV      AX,TEMP
           CWD
           IDIV     N_DIV
           MOV      OFFSET X(SI),AX
           MOV      REMAINDER,DX
:1360      NEXT I
           INC      I
           JMP      SHORT FOR7
NEXT7:
:1370      RETURN
           RET
DIVISION      ENDP

```

```

:1380
:1390 *ARCTANGENT
ARCTANGENT      PROC      NEAR
:1400      X(0)=N_ATN:FOR I=1 TO MAX:X(I)=0:NEXT I
           MOV      AX,N_ATN
           MOV      X,AX

```

tan⁻¹計算ルーチン
「ATN=N_ATN * tan⁻¹(1/N_DIV)」

FOR8:	MOV	I,1	
	CMP	I,MAX	
	JG	NEXT8	$X(0) = N_ATN$
	MOV	SI,1	$X(1), \dots, X(MAX) = 0$
	SHL	SI,1	
	MOV	WORD PTR (OFFSET X)[SI],0	
	INC	I	
	JMP	SHORT FOR8	
NEXT8:			
:1410	N.DIV=D.ATN:GOSUB #DIVISION		
	MOV	AX,D_ATN	
	MOV	N_DIV,AX	$X = X \cdot D \cdot ATN$
	CALL	DIVISION	
:1420	FOR I=0 TO MAX:A(I)=X(I):ATN.(I)=X(I):NEXT I		
	MOV	I,0	
FOR9:			
	CMP	I,MAX	
	JG	NEXT9	
	MOV	SI,1	
	SHL	SI,1	
	MOV	AX,OFFSET X[SI]	
	MOV	OFFSET A[SI],AX	配列Xを配列A, ATNにコピー
	MOV	OFFSET ATN[SI],AX	
	INC	I	
	JMP	SHORT FOR9	
NEXT9:			
:1430	J=3:K=0		
	MOV	J,3	
	MOV	K,0	
:1440	*ATN.LOOP		
ATN_LOOP:			
:1450	IF K>MAX THEN RETURN		
	CMP	K,MAX	
	JLE	ATN1	
	RET		
ATN1:			
:1460	IF A(K)=0 THEN K=K+1:GOTO *ATN.LOOP		
	MOV	SI,K	
	SHL	SI,1	
	CMP	WORD PTR (OFFSET A)[SI],0	
	JNE	ATN2	
	INC	K	
	JMP	SHORT ATN_LOOP	
ATN2:			
:1470	FOR I=0 TO MAX:X(I)=A(I):NEXT I:N.DIV=D.ATN		
	MOV	I,0	
FOR10:			
	CMP	I,MAX	
	JG	NEXT10	
	MOV	SI,1	
	SHL	SI,1	
	MOV	AX,OFFSET A[SI]	
	MOV	OFFSET X[SI],AX	配列Aを配列Xにコピー
	INC	I	
	JMP	SHORT FOR10	
NEXT10:			
	MOV	AX,D_ATN	
	MOV	N_DIV,AX	

<pre> ; 1480 GOSUB *DIVISION:GOSUB *DIVISION CALL DIVISION CALL DIVISION :1490 FOR I=0 TO MAX:A(I)=X(I):NEXT I MOV I,0 FOR11: CMP I,MAX JG NEXT11 MOV SI,I SHL SI,1 MOV AX,OFFSET X(SI) MOV OFFSET A(SI),AX INC I JMP SHORT FOR11 NEXT11: :1500 N_DIV=J:GOSUB *DIVISION MOV AX,J MOV N_DIV,AX CALL DIVISION :1510 FOR I=0 TO MAX:B(I)=X(I):NEXT I MOV I,0 FOR12: CMP I,MAX JG NEXT12 MOV SI,I SHL SI,1 MOV AX,OFFSET X(SI) MOV OFFSET B(SI),AX INC I JMP SHORT FOR12 NEXT12: :1520 FOR I=0 TO MAX:X(I)=ATN.(I):Y(I)=B(I):NEXT I MOV I,0 FOR13: CMP I,MAX JG NEXT13 MOV SI,I SHL SI,1 MOV AX,OFFSET ATN(SI) MOV OFFSET X(SI),AX MOV AX,OFFSET B(SI) MOV OFFSET Y(SI),AX INC I JMP SHORT FOR13 NEXT13: :1530 IF (J MOD 4)=1 THEN GOSUB *ADDITION ELSE GOSUB *SUBTRACTION MOV AX,J AND AX,3 CMP AX,1 JNE ATN3 CALL ADDITION JMP SHORT ATN4 ATN3: CALL SUBTRACTION ATN4: </pre>	<pre> X=X·D_ATN·D_ATN 配列Xを配列Aにコピー X=X·J 配列Xを配列Bにコピー 配列ATNを配列Xに、 配列Bを配列Yにコピー X=X+Y X=X-Y </pre>
--	---

```

;1540  FOR I=0 TO MAX:ATN.(I)=X(I):NEXT I
      MOV     I,0
FOR14:  CMP     I,MAX
      JG      NEXT14

      MOV     SI,I
      SHL     SI,1
      MOV     AX,OFFSET XIS11
      MOV     OFFSET ATNES11,AX

      INC     I
      JMP     SHORT FOR14
NEXT14:
;1550  J=J+2
      ADD     J,2
;1560  GOTO *ATN_LOOP
      JMP     ATN_LOOP
ARCTANGENT  ENDP

ONCOUT  PROC    NEAR
      MOV     AH,02
      MOV     DL,AL
      INT     21H
      RET
ONCOUT  ENDP

PRINT_AL  PROC    NEAR
      ADD     AL,'0'
      CALL   ONCOUT
      RET
PRINT_AL  ENDP

CODE    ENDS

      END     START

```

配列Xを配列ATNにコピー

ALをASCII表示するルーチン

ALを10進出力するルーチン

ここではMS-DOSによってコーディングします。ソースリストをPI.ASMでセーブし、

MASM PI; ⓪

LINK PI; ⓪

で実行可能なファイルを作ります。

実行結果を図3-1に示します。最後の1桁は誤差を含んでいます。

BASICで書いたプログラムをアセンブリ言語に書き換える方法ではバグはほとんど出ません。事実PI.ASMを書いたときもバグは出ませんでした。

BASICをアセンブリ言語に直す方法では、冗長なプログラムになることは避けられませんが、最初のうちはそんなことは気にせず、動くプログラムを書いたほうがよいと思います。そのうち「この部分はこのように書いたほうが速い」といったことも分かってくるでしょう。とにかく小さな動くプログラムを

図3-1

```

現在の時刻は 10:11:34.00 です
P1=3.141592653589793238462643383279502884197169399375105820974944592307816406286
20899862803482534211706798214808651328230664709384460955058223172535940812848111
745028418270193521105559644622948954930381 644288109756659334461284756482337867
8316527120190914564856692346034861045432664821339360726024914127372458700660315
58817488152092096282925409171536436789259036001133053054882046652138414695194151
16094330572703657595919530921861173819326117931051185480744623799627495673518857
52724891227938183011949129833673362440656643086021394946395224737190702179860943
70277053921717629317675298467481846766940513200056812714526356082778577134275778
96091736371737214684408012249534301465495853710507922796892589235420199561121290
21960864034418159813629774771300960518707211349999998372978049951059731732816096
31859582445945534690830264252230825334468503526193118817101000313783875288658753
32003814206171776691473035982534904287554687311595628638823537875937519577818577
86532171226806613001927876611195909216420198938095257201065485863278865936153381
82796823030195203530185296899577362259941389124972177528347913151557485724245415
06959588295331168617278558890750983817546374649393192550604009277016711390098488
24012858361603553707660104710181942955596198946767837449448255379774726847104047
53464620804668425906949129331367702898915210475216205696602405803815019351125338
24300355876402474964732639141992726042699227967823547816360093417216412199245861
15030286182974555706749838505494588586926995690927210797509002955321185344987202
75596023648066549911988183479775356636980742654252786255181841757467289097777279
38000816470600161452491921732172147723501414419735685481613611573525521334757418
49468438523323907394143334547762416862518983569485562099219222184272550254256887
67179049600165346680438862723279178608578438382796797668145410095388378636095068
0064225125285117392984896084128488626945684241965285022106611863067442786220391
94945047123713786960956364371917287467764657573962413890865832645995813390478027
59003
現在の時刻は 10:45:38.00 です

```

いくつも作ってみてください。

8086の命令の説明、簡単なプログラムの書き方 (BASIC コンパイラによる) が終わったので、これからは実際のアセンブラを使っていくことを考えます。8086の全命令が分かって一応のプログラムが組めるようになって、実際に動かしてみるとなかなか思うように動いてくれないものです。理由としては、

- アセンブラの文法に慣れていない
- 使っている OS に慣れていない

などが考えられます。

一般に使われている8086用アセンブラとしては、

CP/M-86…ASM86, ^{注4}RASM86

MS-DOS…MASM

があげられます。それぞれ一長一短がありますが、機能の面から見れば

MASM>RASM86>ASM86

アセンブル速度から見ると

ASM86>RASM86>MASM

といえるでしょう。

これからはASM86をとり上げます。CP/M-86のASM86は

- アセンブルが高速である
- シンボリックデバッグできる

などMS-DOSのMASMよりよい点もあり、比較的短いプログラムならば十分実用になるアセンブラです。特に、SID86でシンボリックデバッグできることは重要です。シンボリックデバッグとは、デバッグ時にアドレスや変数を数値で示すのではなく、ラベル名や変数名で示してくれます。

たとえば、

```
ORG 100H
TEST:XOR CL, CL
      XOR DL, DL
      INT 224
      END
```

といったプログラムを実行するとき、DDT86では

G100 (100H番地から実行せよ)

と数値で100とアドレスを示すだけでしたが、シンボリックデバッグSID86ならば、これに加えて、

G. TEST (ラベル TEST から実行せよ)

というように、名前で指定することができます。

このように、シンボリックデバッグはきわめて強力なツールで、これがあるのとないのとでは開発効率は数段違うといっても過言ではないでしょう。ASM86で書いたプログラムはSID86でデバッグできるわけで、その点だけでもASM86は使う価値があるといえます。MS-DOSにはSID86に相当するプログラムはありません。ですからMASMで作ったプログラムは

DEBUG

という平凡なデバッグでデバッグするしかありません。

これからCP/M-86のアセンブラASM86の解説をするわけですが、ASM86のマニュアルは直訳のためか非常に分かりにくく、アセンブラが初めての人には不親切です。ここでは厳密な説明よりも、とにかく使えることを主眼において解説してみます。

CP/M-86上で動作する最も簡単なプログラムは、次のようになります。

```
CSEG
ORG 100H
RETF
END
```

これをファイルTEST.A86にセーブしたとすると、

```
ASM86 TEST ①
GENCMD TEST 8080 注25 ②
```

で実行可能な

```
TEST.CMD
```

ができ上がります。

TEST.A86は単にCP/M-86に戻るだけのプログラムですが、重要な要素を含んでいます。まず、

「コードはCSEGの後ろに置かなければならない」

ということです。8086ではセグメントが重要ですが、以下のデータがコードセグメントに属することを示すのが**CSEG**です。

CSEGは8086の命令ではなく ASM86 への命令です。このように、CPUの命令と同じようにプログラム中に書かれアセンブラに命令するものを**擬似命令**と呼びます。アセンブラでプログラムを組むには

- CPUの命令
- アセンブラの擬似命令

の両方を知る必要があります。ただ、擬似命令の数はそれほど多くなく、すべてを知る必要もないので恐れることはありません。また、最低限必要な擬似命令はここで解説してしまいます。

TEST.A86から分かることの第2は、

「コードの先頭は100H番地から始めなければならない」

ことです。これを指定しているのが

```
ORG 100H
```

です。^{注26}ORG もやはり擬似命令でオフセットアドレスを指定するのに使います。たとえば、

ORG 200H

TEST:

とすれば、ラベル TEST のオフセット値は200Hとなります。どうして100H番地から始めるのでしょうか。その理由は、プログラムをCP/M-86上で動作させるためです。CP/M-86では0~FFH番地をベースページと呼び、^{注27}DMA や^{注28}FCB などに使っています。仮に

ORG 0000H

でプログラムを書き始めると、オブジェクトは得られますが、CP/M-86上で実行する際に0~FFHが破壊されて、プログラムはうまく動きません。

次にTEST. A86から分かることは、

「CP/M-86に戻るには RETF を使う」

ことです。CP/M-86の^{注29}CCP はプログラムを適当なメモリ位置にロードしたあと、ファールコールでプログラムに飛び込んできます。ですからCCPに戻るには、ファールターンであるRETFを使うのです。プログラムからの抜け方が分からない人がけっこういるので覚えておいてください。

最後にTEST. A86から分かるのは

「プログラムの終わりは END である」

ことです。END も擬似命令で、プログラムの終わりを表します。ASM86ではENDはなくてもかまいません。そのときは、ファイルの終わり(EOF=1AH)をプログラムの終わりとみなします。

4

普通のASM86のプログラム

前項ではコードしかない例を示しました。普通のプログラムにはデータもあります。ASM86で、データも含む一般的なプログラムは次のようになります。

CSEG ————— ①

ORG 100H ————— ②

プログラム

RETF ————— ③

END_CS:

DSEG

ORG OFFSET END_CS

データ

END

①～③についてはもう説明しました。

END_CS

はラベルです。ASM86のラベルはどんなに長くてもかまいません^{注30}。8ビットCPU用アセンブラのラベル名は6文字程度で、うまいラベル名が思い浮かばないことも多いものですが、ASM86ではそんなことはありません。ラベル名に使えるのはA～Z、a～z、0～9と_（アンダーバー）、@（アットマーク）です。特に、アンダーバーは長いラベル名を読みやすくするのに多用されます。

たとえば、

SEND_MIDI_DATA:

OPEN_FILE:

PRINT_STRING:

などです。なお、_（アンダーバー）はアセンブラに無視されるので注意が必要です。つまり

PRINT_STRING:

PRINTSTRING:

の2つは同じラベルとみなされます。

6文字程度のラベル名しか受けつけないアセンブラのユーザーはASM86などのソースプログラムを見て

「ラベル名が長すぎる！」

とガタガタいいますが、ラベル名が長いことは決して悪いことではありません。

ONCOUT

と

ONE_CHARACTER_OUTPUT

とでは後者のほうのはるかに分かりやすいはずです。

次に、

DSEG

ですが、これは以下がデータセグメントに属していることを示します。

次の

ORG OFFSET END_CS

はコードの直後からデータを配置することを指定します。ORGの後ろには数値がきます(例: ORG 100H, ORG 200H)。いま、コードの最後はラベルEND_CS: になっていますから

ORG END_CS

としたいところですが、END_CS はラベルのためORGのオペランドとはなりません。必要なのはラベルではなくラベルのオフセット値です。ラベルからオフセット値を求める演算子に

OFFSET

があります。たとえば

ORG 1234H

TEST:

というプログラムで、

OFFSET TEST

は数値

1234H

を表します。だから、

ORG OFFSET END_CS

でコードの直後からデータを始めることができます。最初のうちは

```
END_CS:
```

```
DSEG
```

```
ORG OFFSET END_CS
```

と書くのだと覚えたほうがよいでしょう。この後ろに変数や配列を書けばよいのです。つまり、

```
DSEG
```

```
ORG OFFSET END_CS
```

```
X      DB  12
```

```
Y      DW 1234
```

```
ARRAY  RB 100
```

```
LONG_VARIABLE_NAME DB 123
```

```
END
```

などとなるでしょう。

```
X      DB  12
```

はバイト変数Xを宣言して、その初期値を12とします。

DB(Define Byte) は擬似命令で、バイト変数を定義するのに使います。

```
Y      DW 1234
```

はワード変数Yを宣言して、初期値を1234とします。DW(Define Word) も擬似命令でワード変数を定義するのに使います。

```
ARRAY  RB 100
```

は100バイトの大きさのバイト配列 ARRAY を定義します。初期化はされません。RB も擬似命令でオペランドで示されたバイト数のメモリを確保し、バイト変数を定義します。RB はいまの例のように、バイト配列を宣言するのに使います。ワード配列なら、

```
ARRAY  RW 100
```

のように RW 擬似命令を使います。

```
LONG_VARIABLE_NAME DB 123
```

は長い変数名の例です。ASM86では変数名にも長さの制限がありません。また使える文字もラベルも同様です。

実際の短いプログラム

5

ここまでが分かっているならば、ASM86のプログラムは一応作れるはずです。
ここで簡単なプログラムを作ってみましょう。例題は

「I HATE PC9801M2.」を表示するプログラムを書け」

です。

文字列の表示は自分で作ってもよいのですが、CP/M-86のBDOS コールに
文字列のプリントがありますから、これを利用しましょう。文字列のプリント
は

CL : 09H

DX : 文字列のオフセットアドレスをセット、

INT 224

とします。

プログラム全体はリスト3-3のような構成になります。

リスト3-3

CSEG		}	プログラムのはじめはいつもこう書く
ORG	100H		
MOV	CL,09H		
MOV	DX,OFFSET STRING		
INT	224	}	文字列出力 (プログラム本体)
RET			
END_CS:		}	データのはじめはいつもこのように書く
DSEG			
ORG	OFFSET END_CS		
STRING DB	'I HATE PC9801M2.\$'		
END			文字列 終わり

3 節と 4 節が分かっているならば簡単です。

STRING DB

'I HATE PC9801M2.\$'

は

STRING DB 49H, 20H, 48H, 41H,
54H, 45H, 20H, 50H,

43H, 39H, 38H, 30H,
31H, 4DH, 32H, 2EH, 24H

と書いたのと同じことで、ASCII データをメモリに置くことを意味します。

文字列の最後が \$ になっているのは、CP/M-86 文字列のプリントに使う文字列の終わりが '\$' で表されるためです。

プログラムの四角で囲まれている部分は、決まった型だと考えてください。四角で囲まれた部分以外はみなさんが自由にプログラムしてよい部分です。

このプログラムのファイル名を TEST2.A86 とすると、実行には

ASM86 TEST2 ⓪

GENCMD TEST2 8080 ⓪

TEST2 ⓪

とします。画面に

I HATE PC9801M2.

と表示されるはずです。

以上のほかに、ASM86で知っておいたほうがよいことがいくつかあります。

演算子

オフセット1234HにALレジスタの内容をストアしたいような場合に、演算子を使います。これは

```
MOV .1234H, AL
```

のようになります。

```
.1234H
```

は変数とみなされるわけです。『.』の後ろは数値でなければなりません。

8086ではベクトルを変更することがよくありますが、このとき、演算子は役に立ちます。いま、COPYキーを無効にすることを考えます。COPYキーのベクトルは物理アドレスの14H～17Hにオフセット、セグメントの順に入っています。これを082BH, FD80Hに変更します。アドレスFD80H:082BHはROMで、内容は

```
IRET
```

となっています。ですから、これでCOPYキーは無効になるはずです。プログラムは

```
XOR AX, AX
```

```
MOV ES, AX
```

```
CLI注31
```

```
MOV ES:WORD PTR .0014H, 082BH
```

```
MOV ES:WORD PTR .0016H, 0FD80H
```

```
STI
```

となります。WORD PTR は次項を参照してください。

PTR演算子

SIレジスタ間接でメモリに12Hをストアすることを考えます。

```
MOV[SI], 12H
```

としたいところですが、12Hがバイトデータの12Hかワードデータの0012Hかアセンブラには分かりません。これを指定するのがPTR 演算子です。つまり、

```
MOV BYTE PTR[SI], 12H
```

とすれば、BYTE PTR[SI] がバイト変数とみなされ、バイトデータの12Hがストアされますし、

```
MOV WORD PTR[SI], 12H
```

とすれば、WORD PTR[SI]がワード変数とみなされ、ワードデータの0012Hがストアされます。

数値定義

ASM86では2, 8, 10, 16進のデータが使えます。数値定数の最後は基数を表すB, O, D, H^{注32}をつけます。

たとえば、

1010B (2進数)

7701O (8進数)

123D (10進数)

0FFFFH (16進数)

のように。また、10進数ではDを省略することができます。数値定数はラベル、変数と区別するため先頭は数でなければなりません。

FFFFH

は間違いとなります。16進データのときは気をつけてください。

以上で一応、ASM86によるプログラミングができるでしょう。ASM86のくわしい説明はこれから行います。

次に、少し長いASM86のプログラム例(リスト3-4)を示します。

リスト3-4

```
;
; ASM86 OHPC1
; GENCMD OHPC1 8080
; OHPC1
      CSEG
      ORG      100H
```

} プログラムのはじめはこう書く

```

:1005 SCREEN 3,0
      MOV     AH,40H
      INT     18H
      ROM BIOSを呼んで画面の表示を開始

      MOV     AH,42H
      MOV     CH,0C0H
      INT     18H
      ROM BIOSを呼んで640×400
      ドットモードに

:1010 FOR H=-120 TO 120 STEP 15
L1010:
      MOV     H,-120
FOR1:
      CMP     H,120      ! JG     NEXT1
: 1020 GOSUB *DRAW.
      CALL    DRAW
: 1030 NEXT H
      ADD     H,15      ! JMP     FOR1
NEXT1:
: 1035 FOR H=115 TO -115 STEP -15
      MOV     H,115
FOR4:
      CMP     H,-115     ! JL     NEXT4
: 1037 GOSUB *DRAW.
      CALL    DRAW
: 1038 NEXT H
      SUB     H,15      ! JMP     FOR4
NEXT4:
: 1039 IF $=INKEY$ THEN 1010
      MOV     AH,01H
      INT     18H
      CMP     BH,0
      JE      L1010
      ROM BIOSを呼んでキー入力がないかを調べる

: 1040 END
      RETF
      CCPへ

: 1050 *DRAW
DRAW:
: 1060 I=0
      MOV     I,0
: 1070 FOR X=0 TO 100 STEP 10
      MOV     X,0
FOR2:
      CMP     X,100     ! JG     NEXT2
: 1080 FOR Y=0 TO 100 STEP 10
      MOV     Y,0
FOR3:
      CMP     Y,100     ! JG     NEXT3
: 1090 Z=H*SIN((X-5)/90*3.14)*SIN((Y-5)/90*3.14)
      MOV     AX,X
      SUB     AX,5
      MOV     BX,180
      IMUL    BX
      MOV     BX,90
      IDIV    BX
      CALL    SIN
      PUSH    AX
      MOV     AX,Y
      SUB     AX,5
      MOV     BX,180
      IMUL    BX
      MOV     BX,90
      IDIV    BX
      CALL    SIN
      POP     CX
      IMUL    CX

```

メインルーチン

sinルーチンがラジアンでなく「度」なので、
πでなく180を使用


```

MOV    BX,100
IDIV   BX
IMUL   H
IDIV   BX
; 1100  MOV    Z,AX
        C=ABS(Z)/120*6+1
        MOV    AX,Z
        CMP    AX,0
        JGE    L1
        NEG    AX
; 1101  MOV    BX,6
        IMUL   BX
        MOV    BX,120
        IDIV   BX
        INC    AX
        MOV    C,AX
; 1102  GOSUB  *PSET_3D
        CALL   PSET_3D
; 1103  NEXT  Y
        ADD    Y,10
        JMP    FOR3
NEXT3:
; 1104  NEXT  X
        ADD    X,10
        JMP    FOR2
NEXT2:
; 1105  RETURN
        RET
; 1106  *PSET_3D
PSET_3D:
; 1107  PRESET(XE(1),YE(1))
        MOV    SI,1
        SHL    SI,1
        MOV    AX,XE(SI)
        MOV    BX,YE(SI)
        MOV    CX,0
        CALL   PSET
; 1108  XS=1.7320508**((Y-X)+320)
        MOV    AX,Y
        SUB    AX,X
        MOV    BX,17321
        IMUL   BX
        MOV    BX,10000
        IDIV   BX
        ADD    AX,320
        MOV    XS,AX
; 1109  YS=(X+Y)-Z+150
        MOV    AX,X
        ADD    AX,Y
        SUB    AX,Z
        ADD    AX,150
        MOV    YS,AX
; 1200  PSET(XS,YS),7
        MOV    AX,XS
        MOV    BX,YS

```

—sinルーチンは実際のsin値の100倍を返しているなので、100で割る必要がある

ABS(AX)

3次元の座標(x,y,z)を表示するルーチン

古い点を消す

```

        MOV     CX,C
        CALL    PSET

: 1210  XE(I)=XS:YE(I)=YS:I=I+1
        MOV     SI,I
        SHL     SI,1
        MOV     AX,XS
        MOV     XE(SI),AX

        MOV     AX,YS
        MOV     YE(SI),AX

        INC     I
: 1220  RETURN
        RET

PSET:
: ARGUMENTS  AX --> X-COORDINATES
:            BX --> Y-COORDINATES
:            CX --> COLOR CODE
        MOV     XX,AX
        MOV     YY,BX
        MOV     COLOR,CX

        MOV     SET,0
        TEST    COLOR,1
        JZ      P1
        MOV     SET,0FFFFH

P1:
        MOV     AX,0A800H
        MOV     ES,AX
        CALL    PSET0

        MOV     SET,0
        TEST    COLOR,2
        JZ      P2
        MOV     SET,0FFFFH

P2:
        MOV     AX,0B000H
        MOV     ES,AX
        CALL    PSET0

        MOV     SET,0
        TEST    COLOR,4
        JZ      P3
        MOV     SET,0FFFFH

P3:
        MOV     AX,0B800H
        MOV     ES,AX
        CALL    PSET0
        RET

PSET0:
        MOV     AX,XX
        SHR     AX,1
        SHR     AX,1
        SHR     AX,1
        MOV     SI,AX

        MOV     AX,YY
        MOV     BX,AX
        SHL     AX,1
        SHL     AX,1
        ADD     AX,BX

        SHL     AX,1
        SHL     AX,1

```

PSETルーチン
PSET(AX, BX), CX

```

        SHL     AX,1
        SHL     AX,1

        ADD     SI,AX
        MOV     AL,128
        MOV     CX,XX
        AND     CL,7

        SHR     AL,CL
        CMP     SET,0FFFFH
        JNZ     EPSET
        OR      ES:[SI],AL
        RET

EPSET:   NOT     AL
        AND     ES:[SI],AL
        RET

SIN:
:
: SIN ROUTINE
:
: ARGUMENT AX RETURN AX( 100*SIN(AX) )
:
        CMP     AX,0
        JL      SINM

        CWD
        MOV     BX,360
        IDIV    BX

        CMP     DX,90
        JG      SIN1          : IF DX>90 THEN SIN1

        SHL     DX,1          : DX=DX*2
        MOV     BX,DX

        MOV     AX,SIN_TABLE[BX]
        RET

SIN1:   CMP     DX,180
        JG      SIN2

        NEG     DX
        ADD     DX,180
        SHL     DX,1
        MOV     BX,DX
        MOV     AX,SIN_TABLE[BX]
        RET

SIN2:   CMP     DX,270
        JG      SIN3
        SUB     DX,180
        SHL     DX,1
        MOV     BX,DX
        MOV     AX,SIN_TABLE[BX]
        NEG     AX
        RET

SIN3:   NEG     DX
        ADD     DX,360
        SHL     DX,1
        MOV     BX,DX
        MOV     AX,SIN_TABLE[BX]
        NEG     AX
        RET

```

sinルーチン
100倍の値を返す

```

SINM:  NEG    AX
        CALL   SIN
        NEG    AX
        RET

```

```

END_CS:

```

```

        DSEG
        ORG      OFFSET END_CS
: 1000 DIM XE(120),YE(120)

```

```

XE      RW      121
YE      RW      121

```

```

H        DW      0
X        DW      0
Y        DW      0
Z        DW      0
I        DW      0

```

```

XS       DW      0
YS       DW      0
C        DW      0

```

```

XX       DW      0
YY       DW      0
COLOR    DW      0
SET      DW      0

```

```

SIN_TABLE DW      0,1,3,5,6,8,10,12,13,15
          DW      17,19,20,22,24,25,27,29,30,32
          DW      34,35,37,39,40,42,43,45,46,48
          DW      49,51,52,54,55,58,58,60,61,62
          DW      64,65,66,68,69,70,71,73,74,75
          DW      76,77,78,79,80,81,82,83,84,85
          DW      86,87,88,89,89,90,91,92,92,93
          DW      93,94,95,95,96,96,97,97,97,98
          DW      98,98,99,99,99,99,99,99,99,99
          DW      100

```

```

END

```

} データのはじめにはこう書く

} 配列

} 変数

} sinテーブル

16ビット用のソフトウェアの多くはコンパイラを使って作られています。確かに16ビット用コンパイラ、たとえば Lattice C などのオブジェクトはかなり速いものです。また、開発効率もよいでしょう。しかし、コンパイラを使って作られたために

①オブジェクトが巨大

②あまり速くない

などの弊害が生じています。①の理由で128Kバイトの標準メモリで動作しないソフトウェアが数多くあります。MS-DOSやCP/M-86の高級言語はほとんどすべて128Kバイトでは動作しません。CP/M-80にも数多くの高級言語がありますが、これらは全部たった64Kバイトのメモリで動作しているのになのです。

16ビットソフトウェアは処理が高度化されているのは事実です。16ビット用高級言語はたいいていその言語のフルセット仕様となっています。しかし、必要メモリ量の増加を処理の高度化だけで説明することは無理でしょう。やはり、それはコンパイラが安直に使われたためだと思います。

また、②の期待した速度が得られないこともよく経験します。C言語で書かれたスクリーンエディタの多くは文字列サーチがかなり遅いようです。3000行くらいのテキストで先頭から最終行にある文字列をサーチすると、Word Master ならばすぐに見つけ出すのに、C言語によるスクリーンエディタでは数十秒もかかってしまいます。

また、多くのアセンブラ、言語プロセッサにはアセンブル / コンパイル速度がかなり遅いものもあります。もちろん、先に述べた処理の高度化のために遅くなっている部分もあるでしょう。しかし、それだけでは説明がつかないと思います。やはり、ここでもコンパイラが使われたがため、といわねばなりません。

16ビットCPUのパーソナルコンピュータを選んだ人の理由は、なんといつでも「速い」ことだと思います。PC-9801は8801よりも機械語レベルで速いでしょう。一般に、16ビットCPUは8ビットCPUよりも速いのです。しかし、8ビットCPUのソフトウェアが機械語で作られ、16ビットCPUのソフトウ

エアがコンパイラで書かれるならば、16ビット CPU を選んだメリットがないといえるのではないのでしょうか。

コンパイラを使えば開発効率もよいでしょうし、保守もアセンブリ言語より容易でしょう。しかし、それは作る側の論理です。使う側としては開発が何年かかろうと、保守作業がどんなに大変だろうと知ったことではありません。使う側は速ければ速いほどよいはずです。

16ビット CPU は速く、また16ビット CPU 用コンパイラのオブジェクトもけっこう速いものです。しかし、アセンブリ言語をいっさい使わなくてよいほど速いとは思えません。コンパイラのメーカーの出しているベンチマークをうのみにせず、コンパイラとアセンブリ言語で同一の実際に使うプログラムを書いてみてください。アセンブリ言語のほうが、かなり速い印象を受けると思います。

昨今、コンパイラをもてはやす記事が多く見られますが、それらはみな開発側からのものです。使う側としてはそのプログラムが何で書かれていようと関係ありません。速度の点を考えると、コンパイラでないほうがよいのかもしれない。

あるゲームのパッケージに

「このプログラムはコンパイラで書かれています」

と明示されたものがありますが、これはコンパイラのメーカーの宣伝にはなっても、ゲームメーカーの宣伝にはなっていないような気がします。

誤解してほしくないのですが、コンパイラを使うなどといっているのではありません。BASICでは遅いがアセンブリ言語で書くのは面倒といったとき、コンパイラはとても便利なはずです。1本売っておしまいというプログラムがよくあります。そんなプログラムは、気合を入れてアセンブリ言語で書いてもしかたないでしょう。コンパイラで間に合うのなら、コンパイラを使って開発期間を短くしたほうがよいと思います。その結果、オブジェクトが巨大になっても、相手側のメモリを増設してもらえばすむことですから。

しかし、多くのユーザーを対象とした場合これでは困ります。全員がそのプログラムを実行できるメモリを積んでいるわけではありません。中には、VRAMにMASMをロードしてなんとかアセンブルしている人もいますから。

私のいいたいことは

「現在のパーソナルコンピュータはプログラムをすべてコンパイラで書けるほどの能力にはなっていない」

ということです。コンパイラで間に合う場合もあります。しかし、それはすべての場合ではありません。どうしてもアセンブリ言語が必要になる場合が出てきます。コンパイラを使っている人の多くが最初に読むマニュアルの項目が「アセンブリ言語とのインタフェース」であることもこれを示しています。パーソナルコンピュータはまだまだアセンブリ言語を必要としています。

PC-9801F3/M2などはメモリが256Kバイト標準となり、富士通のFM-16 β は512Kバイト標準でCPUに80186(8MHz)を採用して速度が20~30%アップするなどコンパイラを使いやすい環境となりつつありますが、アセンブリ言語を使う場面はまだまだなくなりそうもありません。

引き続きASM86の解説を行います。

アセンブラ擬似命令 (1)

8

アセンブリ言語には擬似命令があります。擬似命令は普通の命令と同じようにプログラム中に書かれ、アセンブラにさまざまな指示を与えます。ASM86にもORG, CSEG, IF~ENDIF など25個のアセンブラ擬似命令とDBIT, RELB, MODRM など9個のコードマクロ擬似命令があります。

コードマクロ擬似命令はあとで解説することにして、ここではアセンブラ擬似命令を解説します。

CODEMACRO

擬似命令 CODEMACRO はコードマクロ機能の使用開始を示します。コードマクロはあとでくわしく説明しますが、CPU の命令を作る機能です。たとえば NO_OPERATION という命令を新しく作るには

```
CODEMACRO NO_OPERATION
```

```
    DB    90H
```

```
ENDM
```

とします。こう宣言すると、プログラム中で NO_OPERATION という命令が使えます。NO_OPERATION はオブジェクトに90Hを生成します。

コードマクロ機能はこのような単純な命令からレジスタオペランド、メモリオペランドをもった複雑な命令まで作るようになっています。そのため、9個のコードマクロ擬似命令が用意されています。8086の全命令はコードマクロ機能ですべて記述することができます。また、NEC 版CP/M-86には8087.LIBというファイルが入っていますが、これはコ・プロセッサ8087の命令用コードマクロライブラリです。つまり、8087の命令もコードマクロで作り出せるのです。

CSEG

CSEG 擬似命令は以下がコードセグメントに属することを示します。命令文はコードセグメントに置かなければなりませんから、命令文の先頭はCSEGで始めなければなりません。データは通常データセグメントに置きますが、コー

ドセグメントに置くこともできます。ただし、この場合はそのデータをアクセスしようとするとき自動的に CS: が挿入されます。たとえば

CSEG

MOV AX, VAR

VAR DW 123

はオブジェクトレベルでは

MOV AX, CS:VAR

と書いたのと同じことになります。

CSEG には 3 つの形があります。

① CSEG 数値式

② CSEG

③ CSEG \$

①はコードセグメントの位置が分かっているときに使います。たとえば8086を使った組み込みシステムでプログラムをROM化するような場合、つまり配置されるセグメントのアドレスが分かっている場合に使います。また、ゲームプログラムでブートローダを自分で書いて、勝手なアドレスにプログラムを置く場合にも使えます。

しかし、CP/M-86上で実行するプログラムを作るときには①は使えないことに注意してください。CP/M-86ではメモリ管理をCP/M-86自身が行います。CP/M-86は空き領域にプログラムをロードして実行しますが、空いているメモリ位置は動的に変化します。そのため、プログラム側がロードするセグメントアドレスを指定しても、そこが利用可能か分かりません。そのため、CP/M-86ではこのようなプログラムは

Memory not available

というエラーになります。①はCP/M-86以外の環境で実行するプログラムを作るときにのみに使うとよいでしょう。したがって、CP/M-86で実行するプログラムには②、③を使います。②の CSEG は以下がコードセグメントに属することを指定しますが、そのセグメントをどのセグメントアドレスに割りつけるかは指定しません。つまり、このプログラムはリロケートابلになります。8086はセグメントレジスタがあるためにリロケートابلなプログラムが作りやすい特徴があります。この場合のリロケートابلとは16バイト単位、つまりバラ

グラフ単位のリロケートブルということです。パラグラフ単位ならば、プログラムをどこに配置しても実行可能だということです。このため、CP/M-86上でも実行可能となるわけです。

③は中断されたコードセグメントを継続するのに使います。次のプログラムでは、

CSEG

MOV AX, 0——コードセグメントに属す

DSEG

DB 4, 5, 6——データセグメントに属す

CSEG \$

RETF——コードセグメントに属す

とするとプログラムの表記上はコードセグメントが2つに分断されていますが、オブジェクトでは

MOV AX, 0

RETF

と書いたのと同じ結果となります。

DB

擬似命令DB(DEFINE BYTE STRAGE)はバイト領域を初期化します。

DB 1, 2, 3

ではオブジェクトは

01H, 02H, 03H

となります。DBでは文字定数も使えます。

DB 'ABC'

とすればオブジェクトは

41H, 42H, 43H

となります。つまり、ASCIIコードが置かれるのです。

DBが最も使われるのは変数の宣言としてでしょう。

X DB 3

とすれば、初期値3をもったバイト変数Xが使えるようになります。

変数には4つの属性があります。

- セグメント属性
- オフセット属性
- 型属性
- データ長

セグメント属性はその変数の属すセグメント値を示し、オフセット属性はオフセット値を、型属性は BYTE, WORD, DWORD を、データ長はバイト数を示します。これらを数値化する演算子に

SEG, OFFSET, TYPE, LENGTH

があります。

DSEG 1000H

ORG 2000H

STRING DB

`THIS IS A STRING.'

の場合

SEG STRING

の値は1000H

OFFSET STRING

の値は2000H

TYPE STRING

の値は 1 (つまり BYTE)

LENGTH STRING

の値は17となります。SEG 演算子には注意が必要です。いまの例ではデータセグメントの位置が

DSEG 1000H

と指定してあったからよかったのですが、

DSEG

ORG 2000H

STRING DB `THIS IS STRING.'

とすると

SEG STRING

は使えません。このプログラムはリロケータブルなため、データセグメントの

アドレスは実行時まで分からないのです。CP/M-86用のプログラムを作る場合、SEG 演算子は使えないといえるでしょう。

ちなみに、MS-DOSのMASMのSEG 演算子はMS-DOS用のプログラムを作る場合も使えます。

DD

擬似命令 DD は4バイトの領域を初期化するときに使います。といっても、数値定数で初期化するのではなく、ファーコールやファージャンプを間接指定する際のテーブル作成に使います。

```
JMPF TABLE
```

```
)
```

```
TABLE DD TEMP
```

では、TEMP というラベルにファージャンプします。

```
DD TEMP
```

の結果、TABLE には TEMP のオフセットアドレス、セグメントアドレスが順々に格納されます。また、TABLE は DWORD という型属性をもちます。つまり、

```
TYPE TABLE = 4
```

です。

TEMP のセグメント値が格納されると述べました。逆にいえば「セグメント値が決まっていなければ DD は使えない」といえます。つまり、DD は CP/M-86 で実行するプログラムでは使えないのです。CP/M-86 以外の環境で実行するプログラムを書くためと考えてよいでしょう。

DSEG

擬似命令 DSEG は以下がデータセグメントであることを示します。データの先頭には DSEG を置くのが普通です。たとえば、次のように使います。

```
DSEG
```

```
X DW 123
```

```
Y DB 10
```

DSEG は CSEG と同様 3 つの形式があります。

①DSEG 数値式

②DSEG

③DSEG \$

①はデータセグメントの配置されるアドレスが決まっているとき、つまり組み込みシステムのプログラムやゲームなどCP/M-86以外の環境で動作するプログラムに使います。CP/M-86上で動作するプログラムには使いません。

②は最もよく使う形式で、リロケートブルなプログラムを作るときに必要です。CP/M-86上で実行するプログラムはDSEGを使わなければなりません。

③は中断されたデータセグメントを継続するのに使います。

DSEG

X DW 0 ——データセグメントに属す

CSEG \$

RETF ——コードセグメントに属す

DSEG \$

Y DW 1 ——データセグメントに属す

ではデータセグメントが2つに分断されていますが、オブジェクトでは

X DW 0

Y DW 1

と書いたのと同じことになります。

DW

擬似命令DWはワード領域を初期化します。

DW 1, 2, 3

では

01, 00, 02, 00, 03, 00

というデータがオブジェクトとなります。

DWがよく使われるのはワード変数を宣言する場合でしょう。

X DW 1234

は初期値1234をもったワード変数Xを宣言します。

また、間接ジャンプ用のジャンプテーブルを作ることでもあります。DIレジスタの値によって

0 → TEST0

1 → TEST1

2 → TEST2

の各ルーチンにジャンプするプログラムは

```
SHL    DI, 1
```

```
JMP    TABLE [DI]
```

```
)
```

TABLE DW TEST0, TEST1, TEST2

となります。

EJECT

EJECT 擬似命令はリスティングファイルで改ページを指示します。オブジェクトには何の影響も与えません。リスティングを美しくするために使います。EJECT 自身は改ページ後に印字されます。

END

END はプログラムの終わりを示します。仮に END がなくても ASM86 はファイルの終わりとみなしますから、END はなくてもかまいません。

ENDIF

IF の項を参照してください。

ENDM

ENDM はコードマクロ定義の終わりを示します。コードマクロ機能はあとで解説します。

EQU

EQU はシンボルに値と属性を与えます。EQU には 4 つの種類があります。

- ①シンボル EQU 数値式
- ②シンボル EQU アドレス式
- ③シンボル EQU レジスタ

④シンボル EQU 命令ニーマニツク
それぞれに例を示しましょう。

①の例

SUM EQU 1+2+3+4+5

で SUM は数値15と同じように使えます。

②の例

AET EQU

ACTIVE_EDGE_TABLE

で、AET は ACTIVE_EDGE_TABLE と同じアドレスをもちます。

③の例

COUNT EQU CX

で、レジスタ CX に別の名前 COUNT を与えます。

④の例

NO_OPERATION EQU NOP

で、命令 NOP に別の名前 NO_OPERATION を与えます。

Stop EQU MOV

smoking EQU AX

boys EQU 1

とすることで

MOV AX, 1

と書く代わりに

Stop smoking, boys!

と書くこともできます。

ESEG

ESEG は以下がエクストラセグメントに属することを示します。データが64 Kバイトを超える場合、このエクストラセグメントを使えば、128Kバイトまでは扱うことができます。

CP/M-86では、プログラムの規模に応じて

①8080モデル

②スモールモデル

③コンパクトモデル

が使えるようになっていきます。これまでは①の8080モデルしか扱ってきませんでしたが、これはコード、データ合わせて64Kバイト以内のプログラムしか作れません。

②のsmallモデルはコード64Kバイト、データ64Kバイトまでのプログラムが組めます。アセンブリ言語では、

CSEG

コード

DSEG

ORG 100H

データ

END

の形で書きます。

③のコンパクトモデルではコード64Kバイト、データ64Kバイトに加え、エクストラデータ64Kバイト、スタック領域64Kバイトまでのプログラムを書くことができます。

アセンブリ言語では

CSEG

コード

DSEG

ORG 100H

データ

ESEG

エクストラデータ

SSEG

スタック領域

END

と書きます。

コンパクトモデルまでしかサポートしなかったことは CP/M-86の欠点といえるかもしれません。プログラムによってはコードが64Kバイトに収まらなかったり、巨大な配列が必要でデータが64Kバイトを超えたりといったこともあ

ります。しかし、CP/M-86では最も大きなコンパクトモデルでもこのようなプログラムを扱うことができません。特殊なローダを作ってこれを解決しているコンパイラもありますが、CP/M-86の標準的な機能としてもっているべきものではないでしょうか。

話を ESEG に戻しましょう。ESEG も CSEG, DSEG 同様 3 つの形式があります。

①ESEG 数値式

②ESEG

③ESEG \$

意味はそれぞれ CSEG, DSEG と同じです。

擬似命令の解説はこのくらいにして、アセンブリ言語によるプログラミング例に移ります。

ここでは SIN, PSET ルーチンを使って定常波のデモプログラムを作ってみました。

$$y_1 = 50 \sin((x - vt) / 640 * 8\pi)$$

$$y_2 = 50 \sin((x + vt) / 640 * 8\pi)$$

を合成すると

$$y = y_1 + y_2$$

という定常波ができます。これを動かすプログラムです。

BASIC ではリスト3-5のようになるでしょうか。N~~8~~BASIC コンパイラにかけてみましたが、とてもリアルタイムと呼べるものにはなりませんでした。

リスト3-5

```
1000 DIM OY1(639),OY2(639),OY3(639)
1005 I=0
1007 PI=3.141592654#
1010 SCREEN 3,0
1020 WHILE INKEY$=""
1030 GOSUB *PLOT.SIN
1040 I=I+4:IF I>=160 THEN I=I-160
1050 WEND
1055 END
1060 *PLOT.SIN
1070 FOR X=0 TO 639 STEP 5
1080     Y1=50*SIN((X-1)*8*PI/640)
1090     Y2=50*SIN((X+1)*8*PI/640)
1100     Y3=Y1+Y2
1110     PSET(X,OY1(X)),0:PSET(X,OY2(X)),0:PSET(X,OY3(X)),0
```

```

1120 Y1=-Y1+200:Y2=-Y2+200:Y3=-Y3+200
1130 PSET(X,Y1),1:PSET(X,Y2),1:PSET(X,Y3),2
1140 OY1(X)=Y1:OY2(X)=Y2:OY3(X)=Y3
1150 NEXT X
1160 RETURN

```

アセンブリ言語の例をリスト3-6に示します。コメントにリスト3-5のステートメントを挿入しましたので、対応させながら読んでみてください。

リスト3-6

```

CSEG
ORG 100H

; 1007 PI=3.141592654#
PI EQU 180
PLUS EQU 0FFFFH
MINUS EQU NOT PLUS
; 1010 SCREEN 3,0
MOV AH,40H
INT 18H
MOV AH,42H
MOV CH,0C0H
INT 18H
; 1020 WHILE INKEY$=""
WHILE:
MOV AH,01H
INT 18H
OR BH,BH
JNE WEND
; 1030 GOSUB *PLOT.SIN
CALL PLOTSIN
; 1040 I=I+4:IF I>=160 THEN I=I-160
ADD I,4
CMP I,160
JL L2
SUB I,160
L2:
; 1050 WEND
JMPS WHILE
WEND:
; 1055 END
RETF
; 1060 *PLOT.SIN
PLOTSIN:
; 1070 FOR X=0 TO 639 STEP 5
MOV X,0
FOR:
CMP X,639
JLE L1
JMP NEXT
L1:
NEXT

```

このプログラムでは角度の単位が「度」なので
π=180で計算

画面の表示を開始

640×400ドットモードへ

キー入力があればWENDへ

3つの曲線を表示

CP/M-86へ

```

; 1080 Y1=50*SIN((X-1)*8*PI/640)
      MOV     AX,X      ! SUB  AX,1
      MOV     BX,8*PI   ! IMUL BX
      MOV     BX,640    ! IDIV BX
      CALL    SIN

      CWD
      MOV     BX,20     ! IDIV BX
      MOV     Y1,AX     } 三角関数は1000倍の値を返すので、
                        } 20で割るとちょうどよくなる

; 1090 Y2=50*SIN((X+1)*8*PI/640)
      MOV     AX,X      ! ADD  AX,1
      MOV     BX,8*PI   ! IMUL BX
      MOV     BX,640    ! IDIV BX
      CALL    SIN

      CWD
      MOV     BX,20     ! IDIV BX
      MOV     Y2,AX

; 1100 Y3=Y1+Y2
      MOV     AX,Y1     ! ADD  AX,Y2
      MOV     Y3,AX

; 1110 PSET(X,OY1(X)),0:PSET(X,OY2(X)),0:PSET(X,OY3(X)),0
      MOV     AX,X
      MOV     SI,AX     ! SHL  SI,1
      MOV     BX,OY1[SI]
      MOV     CX,0
      PUSH    SI
      CALL    PSET
      POP     SI

      MOV     AX,X
      MOV     BX,OY2[SI]
      MOV     CX,0
      PUSH    SI
      CALL    PSET
      POP     SI

      MOV     AX,X
      MOV     BX,OY3[SI]
      MOV     CX,0
      PUSH    SI
      CALL    PSET

; 1120 Y1=-Y1+200:Y2=-Y2+200:Y3=-Y3+200
      NEG     Y1        ! ADD  Y1,200
      NEG     Y2        ! ADD  Y2,200
      NEG     Y3        ! ADD  Y3,200

; 1130 PSET(X,Y1),1:PSET(X,Y2),1:PSET(X,Y3),2
      MOV     AX,X
      MOV     BX,Y1
      MOV     CX,1
      CALL    PSET

      MOV     AX,X
      MOV     BX,Y2
      MOV     CX,1
      CALL    PSET

      MOV     AX,X
      MOV     BX,Y3
      MOV     CX,2
      CALL    PSET

```

```

; 1140 OY1(X)=Y1:OY2(X)=Y2:OY3(X)=Y3
      POP SI
      MOV AX,Y1      MOV OY1[SI],AX
      MOV AX,Y2      MOV OY2[SI],AX
      MOV AX,Y3      MOV OY3[SI],AX

```

```

; 1150 NEXT X
      ADD X,5      JMP FOR

```

```

NEXT:

```

```

; 1160 RETURN
      RET

```

```

PSET:
; WRITE OE PIXEL
;
; ARGUMENTS:
; AX X-COORDINATES BX Y-COORDINATES CX COLOR CODE
;

```

```

      MOV XX,AX
      MOV YY,BX
      MOV C,CX

```

```

      MOV W,0
      TEST C,1
      JZ P1
      MOV W,0FFFFH

```

```

P1:

```

```

      MOV AX,0A800H
      MOV ES,AX
      CALL PW0

```

```

      MOV W,0
      TEST C,2
      JZ P2
      MOV W,0FFFFH

```

```

P2:

```

```

      MOV AX,0B000H
      MOV ES,AX
      CALL PW0

```

```

      MOV W,0
      TEST C,4
      JZ P3
      MOV W,0FFFFH

```

```

P3:

```

```

      MOV AX,0B800H
      MOV ES,AX
      CALL PW0
      RET

```

```

PW0:

```

```

      MOV AX,XX
      SHR AX,1
      SHR AX,1
      SHR AX,1
      MOV SI,AX

```

```

      MOV AX,YY
      MOV BX,AX
      SHL AX,1
      SHL AX,1
      ADD AX,BX

```

```

      SHL AX,1
      SHL AX,1

```

↓
点を打つルーチン

```

        SHL     AX,1
        SHL     AX,1

        ADD     SI,AX
        MOV     AL,128
        MOV     CX,XX
        AND     CL,7

        SHR     AL,CL
        CMP     W,0FFFFH
        JNZ     EPW
        OR      ES:[SI],AL
        RET

EPW:    NOT     AL
        AND     ES:[SI],AL
        RET

```

```

SIN:
;
; SIN FUNCTION
;
; ARGUMENT:  AX ( DEGREE )
; RETURN:    AX (1000*SIN)
;

```

↓
sinを求めるルーチン

```

        CWD
        MOV     BX,360
        IDIV    BX

        CMP     DX,0
        JL      SINM

        MOV     BP,PUS
        JMPS    SIN0

SINM:    MOV     BP,MINUS
        NEG     DX

SIN0:    CMP     DX,90
        JG      SIN1

        SHL     DX,1
        MOV     BX,DX

        MOV     AX,SINTABLE[BX]
        JMP     SINRET

SIN1:    CMP     DX,180
        JG      SIN2
        NEG     DX
        ADD     DX,180
        SHL     DX,1
        MOV     BX,DX
        MOV     AX,SINTABLE[BX]
        JMP     SINRET

SIN2:    CMP     DX,270
        JG      SIN3

        SUB     DX,180
        SHL     DX,1
        MOV     BX,DX
        MOV     AX,SINTABLE[BX]
        NEG     AX
        JMP     SINRET

```

```

SIN3:  NEG    DX
        ADD    DX,360
        SHL    DX,1
        MOV    BX,DX
        MOV    AX,SINTABLE[BX]
        NEG    AX

SINRET: CMP    BP,MINUS
        JE     SINMI
        RET

SINMI:  NEG    AX
        RET

```

```

ENDCS:  DSEG
        ORG   OFFSET ENDCS
; 1000 DIM OY1(639),OY2(639),OY3(639)
OY1     RW    639+1
OY2     RW    639+1
OY3     RW    639+1

```

```

; 1005 I=0
I        DW    0

X        DW    0
Y1       DW    0
Y2       DW    0
Y3       DW    0

XX       DW    0
YY       DW    0
C        DW    0
W        DW    0

```

SINTABLE	DW	0 , 17 , 34 , 52 , 69 , 87 , 104 , 121
	DW	139 , 156 , 173 , 190 , 207 , 224 , 241 , 258
	DW	275 , 292 , 309 , 325 , 342 , 358 , 374 , 390
	DW	406 , 422 , 438 , 453 , 469 , 484 , 499 , 515
	DW	529 , 544 , 559 , 573 , 587 , 601 , 615 , 629
	DW	642 , 656 , 669 , 681 , 694 , 707 , 719 , 731
	DW	743 , 754 , 766 , 777 , 788 , 798 , 809 , 819
	DW	829 , 838 , 848 , 857 , 866 , 874 , 882 , 891
	DW	898 , 906 , 913 , 920 , 927 , 933 , 939 , 945
	DW	951 , 956 , 961 , 965 , 970 , 974 , 978 , 981
	DW	984 , 987 , 990 , 992 , 994 , 996 , 997 , 998
	DW	999 , 1000,1000

1
サ
イ
ン
テ
ー
ブ
ル

END

IF

擬似命令 IF は ENDIF までの行をアセンブルしたりしなかったりすることができます。IF を使えば、違った機械でも動作するプログラムを書くことができます。

たとえば PC-9801 と同 F ではクロックが違うので LOOP 命令でウェイトすると、ウェイト時間が変わってしまいます。しかし、IF を使えば、

```
PC9801    EQU    -1
          IF PC9801
          MOV CX, 5000
          ENDIF
          IF NOT PC9801
          MOV CX, 8000
          ENDIF
```

とすることによって、9801、F のどちらにも対応するプログラムが書けます。上の例では、9801用になっています。F 用にするには EQU の行を

```
PC9801    EQU 0 ①
```

に変えるだけですみます。

IF の後ろには式がくる約束になっており、式が 0 ならばアセンブルせず、0 以外ならアセンブルします。いまの例では

```
IF    PC9801
IF    NOT PC9801
```

などを使いましたが、比較演算子なども使えます。

```
IF    X GE 300 (Xが300以上)
IF    USER EQ 3 (ユーザーが3人)
```

⋮

IF で大切なことは、アセンブル時に IF の引数が評価されることです。実行時に評価されるわけではありません。最初の例で 9801 用としてアセンブルされ

たオブジェクトは9801用でしかありません。Fで実行するには①として、再アセンブル時にすでに決まっていなければなりません。IF のネストは5つまで可能です。

```
IF PC9801F
  IF CLOCK8
    CALL WAIT 8
  ENDIF
  IF CLOCK 5
    CALL WAIT 5
  ENDIF
ENDIF
```

なども正確にアセンブルされます。

IF はほんの少しの変更でほかの機械でも動くプログラムが作れるといった利点があります。なにしろ、2つ以上のプログラムを単一のソースプログラムで作れるのですから。

また、デバッグ時にしか使わない部分を

```
IF DEBUG
  :
ENDIF
```

とすれば、デバッグ後ソースを変更したりデバッグ用のプログラムを別にもつ必要もなく、便利かもしれません。

INCLUDE

擬似命令 INCLUDE はほかのファイルをプログラム中に展開します。

BEEP. LIB というファイルの内容が

```
BEEP:MOV AL, 6
      OUT 37H, AL
      MOV CX, 10000
      LOOP B
      MOV AL, 7
      OUT 37H, AL
```


RET

だったとします。このサブルーチン BEEP を別のプログラムで使いたい場合

CALL BEEP

:

INCLUDE BEEP.LIB

と書けばよいのです。

INCLUDE で指定するファイルのエクステンションは省略できます。その場合、A86だということになります。ドライブ名も省略でき、そのときはソースファイルのドライブとみなされます。

INCLUDE はネストできません。つまり、展開されるファイルは INCLUDE 命令を含んではならないのです。

INCLUDE はよく使うサブルーチンをライブラリ化することができて便利ですが、多用すると処理が遅くなります。

LIST, NOLIST

LIST, NOLIST 命令はリスティングファイルへの出力を制御します。

NOLIST

とすれば、以後リスティングファイルへの出力は停止します。

LIST

とすれば、ふたたび出力が始まります。

これらはデバッグ時などに便利でしょう。プログラムのデバッグ時にはここからここまではデバッグが終わっていて、ここからここまではデバッグ中という状態になります。そんなとき、すべての行を出力するのは時間の無駄です。

LIST

デバッグ中のルーチン

NOLIST

デバッグの終わったルーチン

とすれば時間の短縮になります。

ORG

擬似命令 ORG はロケーションカウンタの値を変更します。アセンブラは現

在のコードやデータをどのアドレスに割りつけるかをロケーションカウンタとしてもっています。通常は逐次増えるようになっていますが、ORG で変更することができます。

CP/M-86ではベースページを確保するのに

```
ORG 100H
```

をよく使います。また、8080モデルで組む場合、

```
END_CS:
```

```
DSEG
```

```
ORG OFFSET END_CS
```

とすることをご存じでしょう。

ちなみにORGはORIGINの略です。

PAGE WIDTH

擬似命令PAGEWIDTHはリステイングファイルの横幅(カラム数)を指定します。プリンタのカラム数や画面のカラム数に合わせて変更する必要があります。デフォルト値は120で、画面に出力する場合は79です。

RB

擬似命令RBは初期化されないバイト領域を確保します。

```
X RB 10
```

とすれば、10バイトの初期化されないメモリが確保されます。このとき、Xの型はバイトになります。RBは配列を宣言するのに使えます。

```
DIM A (100)
```

は

```
A RB 100+1
```

となります。

RBはReserve Byte strageの略だと思われます。

RS

擬似命令RSは初期化されないメモリを確保します。シンボルにはバイト属性を与えません。

X RS 10

とすれば、10バイトのエリアが確保されますが、シンボルXの型はバイトになりません。

RW

擬似命令 RW は初期化されないワード領域が確保されます。

バイトがワードになっただけで、ほかは RB とまったく同じです。

X RW 10

とすれば、10ワードのメモリが確保されます (10バイトではありません)。またXの型はワードとなります。

SIMFORM

擬似命令 SIMFORM はフォームフィード文字を対応するラインフィードと置き換えます。これはフォームフィード機能のないプリンタでリステイングファイルを打ち出すのに使います。

たいていのプリンタはフォームフィードがついているでしょうから、SIMFORMを使うことはないでしょう。

SSEG

擬似命令 SSEG はスタックセグメントの開始を宣言します。CSEG, DSEG, ESEG と同様 SSEG も

①SSEG 数値式

②SSEG

③SSEG \$

が使えます。①はスタックセグメントの位置が決まっているときに使います。

SSEG 1234H

とすれば、以下のスタックセグメントは物理アドレスの12340Hから始まっていることになります。

①を使ったプログラムはリロケータブルではないので、CP/M-86上で実行するわけにはいかなくなります。

②は以下がスタックセグメントであることを示しますが、そのアドレスは指

定していません。CP/M-86上で実行するなど、リロケータブルなコードを生成する必要がある場合は SSEG を使います。

③は以前に中断されたスタックセグメントの続きから始めることを示します。

最初のうちは8080モデルで組むことが多いので SSEG を使うことはないでしょう。

TITLE

TITLE 擬似命令はリスティングファイルの各ページの先頭にタイトルを出力します。

TITLE `Yet Another Compiler Compiler`

とすれば、各ページの頭に

Yet Another Compiler Compiler

と表示されます。

これまで OFFSET, PTR などの演算子がいくつか出てきました。ここで ASM86のすべての演算子をまとめてみましょう。

● 論理演算子

XOR, OR, AND, NOT

● 比較演算子

EQ, LT, LE, GT, GE, NE

● 算術演算子

+, -, *, /, MOD, SHL, SHR,

● セグメントオーバーライド

CS:, DS:, ES:, SS:

● その他

SEG, OFFSET, TYPE, LENGTH,

LAST, PTR, ., \$

論理演算子

論理演算子はブール代数の論理演算を行います。BASIC にもあるので分かりますと思います。

0011B XOR 0101B → 0110B

0011B OR 0101B → 0111B

0011B AND 0101B → 0001B

NOT 0011B → 1100B

8086のオペレーションコードにも同じ名前のものがあるので注意してください。

以下も、もちろん正しい例です。

XOR AL, X XOR Y

OR AL, X OR Y

AND AL, X AND Y

比較演算子

比較演算子は比較の結果、真(0FFFFH)や偽(0000H)を返します。擬似命令 IF の引数に使われることが多いと思います。比較は符号なしで行われます。

X EQ Y → $X=Y?$

X LT Y → $X<Y?$

X LE Y → $X\leq Y?$

X GT Y → $X>Y?$

X GE Y → $X\geq Y?$

X NE Y → $X\neq Y?$

FORTRAN のようで気持ちが悪いですね。

例を示します。

```
IF CLOCK EQ 5
```

```
    MOV CX, 5000
```

```
ENDIF
```

```
IF CLOCK GE 8
```

```
    MOV CX, 8000
```

```
ENDIF
```

算術演算子

算術演算子は和差積商などを返します。

X + Y 和

X - Y 差

(Xはラベル、変数、数値、Yは数値)

X * Y 積

X / Y 商

X MOD Y 余り

X SHL Y 左シフト

X SHR Y 右シフト

+ X X

- X 0 - X

(X, Yは数値)

X, Yは符号なし数値であることに注意してください。

セグメントオーバーライド

CS:, DS:, ES:, SS:

はよくお分かりでしょう。ほかの演算子とともに使われるとき、注意してください。

```
MOV WORD PTR. 0002H, 0FD80H
```

に CS: を入れるとしたら、

```
MOV CS:WORD PTR.
```

```
0002H, 0FD80H
```

です。

```
MOV WORD PTR CS:
```

```
0002H, 0FD80H
```

ではありません。

その他

SEG, OFFSET, TYPE, PTR,. などのもう説明しましたが、ざっとまとめておきましょう。

```
SEG X
```

はXの含まれるセグメントのパラグラフアドレスを返します。

```
DSEG 1234H—————①
```

```
X RW 1
```

のとき、SEG Xは1234Hとなります。CP/M-86上で実行するプログラムはリロケータブルに作らなければならないため、①のようにアドレス指定をすることはありません。そのため、SEG 演算子はほとんど使わないでしょう。なおSEGの引数はラベルが変数です。

```
OFFSET X
```

はXのオフセット値を返します。8080モデルの決まり文句

```
END CS:
```

```
DSEG
```

```
ORG OFFSET END_CS
```

でおなじみでしょう。また、ブロック転送のときにもよく使います。

DS:X

から100バイトを

ES:Y

以降に転送するには

CLD

MOV SI, OFFSET Y

MOV DI, OFFSET Y

MOV CX, 100

REP STOSB

とします。

TYPE 演算子は変数やラベルの型を返します。

たとえば、

X RB 1

Y RW 1

ならば

TYPE X=1

TYPE Y=2

となります。

LENGTH 演算子は変数の大きさ(バイト単位)を返します。たとえば、

X DB 'ABCDEFGH'

とすれば

LENGTH X

は7になります。

これもブロック転送に使えます。

X DB 'THIS IS STRING',0

(データセグメントにあるとする)

BUFFER RB 100

(エクストラセグメントにあるとする)

のときXの内容をバッファにコピーするには

CLD


```
MOV SI, OFFSET X
MOV DI, OFFSET BUFFER
MOV CX, LENGTH X
REP STOSB
```

と書きます。

LAST 演算子は

LENGTH-1

を返します。

LENGTH が 0 ならば 0 になります。

```
X    DB    0, 1, 2, 3, 4
                ↑
                LAST Xはここが 0 から数えて何番目であることを示す
                LENGTH Xは全部
                で何個あるかを示す
```

のとき

LENGTH X=5

LAST X=4

となります。

PTR 演算子は仮想変数やラベルを作るのに使います。

たとえば、バイトの 34H を [SI] に入れるとすれば、

```
MOV[SI], 34H
```

ではエラーになります。[SI] がバイトなのかワードなのか分からないためです。これを避けるには

```
MOV    BYTE PTR [SI], 34H
```

と PTR を使ってバイトであることを示す必要があります。

8086 ではリセット時に

```
FFFFH:0000H
```

にジャンプしますが、プログラムでここに飛ぶためには、

```
JMP CS:DWORD PTR RESET
```

```
RESET:DW 0000H, OFFFHH
```

とします。

演算子は数値から変数を作り、オフセットアドレスの 1000H に 12H を入れるには

MOV BYTE PTR .1000H, 12H

とします。8ビット系CPU用のアセンブラでは

[1000H]

と表記していたのが、.1000Hとなったと考えればよいでしょう。

S演算子は現在のロケーションカウンタをオフセットにもつラベルです。だから、

JMP S

は

HERE: JMP HERE

と同じような働きをします（無限ループ）。

Sはウェイトのときなどに

MOV CX, 1234H

LOOP S

などを使うことがよくあります。

以上でASM86の擬似命令と演算子の解説は終わります。

例によってASM86のソースプログラムの例をリスト3-7に示します。

リスト3-7

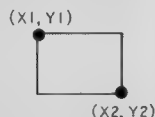
TRUE	EQU	0FFFFH	} 定数の設定	
FALSE	EQU	NOT TRUE		
	ORG	100H		
	MOV	AH, 40H	! INT	18H ——— ROM BASICを呼んで画面の表示開始
	MOV	AH, 42H	! MOV	CH, 0C0H — 640×400ドットモードに
	INT	18H		
DEMO:				
	MOV	AH, 01H	} キー入力があればDEMO 1へ	
	INT	18H		
	CMP	BH, 0		
	JNE	DEMO1		
	MOV	AX, 400	! CALL	RND
	MOV	AX, 400	! CALL	RND
	MOV	AX, 200	! CALL	RND
	MOV	AX, 200	! CALL	RND
	MOV	AX, 8	! CALL	RND
	CALL	BOX	! MOV	COLOR, AX
	JMPS	DEMO	——— BOXルーチンを呼ぶ	
DEMO1:	RETF			
BOX:				
		X1, Y1, X2, Y2, COLOR		
	MOV	AX, X1		
	CMP	AX, X2	! JLE	B1

```

B1:      XCHG     AX,X2          ! XCHG     AX,X1
        MOV      AX,Y1
        CMP      AX,Y2          ! JLE      B2
        XCHG     AX,Y2          ! XCHG     X,Y2
B2:      MOV      AX,Y1          ! MOV      Y,AX
BOX_LOOP: MOV      AX,Y
        CMP      AX,Y2          ! JG       B3
        CALL     PLINE
        INC      Y              ! JMP     BOX_LOOP
B3:      RET
PLINE:   MOV      SI,0
        TEST     COLOR,1
        JZ       P1
        MOV      DX,TRUE        ! CALL    PLIN    ! JMP     P2
P1:      MOV      DX,FALSE
        MOV      SI,1
        TEST     COLOR,2
        JZ       P3
        MOV      DX,TRUE        ! CALL    PLIN    ! JMP     P4
P3:      MOV      DX,FALSE
        MOV      SI,2
        TEST     COLOR,4
        JZ       P5
        MOV      DX,TRUE        ! CALL    PLIN    ! JMP     P6
P5:      MOV      DX,FALSE
        ! CALL    PLIN
P6:      RET

```

BOXルーチン
 水平方向のラインルーチンPLINを呼んで箱を描く
 引数X1, Y1, X2, Y2,
 COLORは'A'によって
 乱数で決定



```

PLIN:   MOV      AX,X1          ! MOV      PLINE_X1,AX
        MOV      BX,X2          ! MOV      PLINE_X2,BX
        MOV      CX,Y          ! MOV      PLINE_Y,CX
        MOV      PLINE_PSET,DX
        MOV      PLINE_COLOR,SI

```

以下、水平な直線を描くルーチン
 引数は
 X1
 X2
 Y
 DX(描画か消去かの指定)
 SI(描画、プレーン0, 1, 2の指定)

```

        CLD
        CMP      PLINE_COLOR,0
        JNE      PLINEC1
        MOV      AX,0A800H
        JMP     PLINEC2

```

```

PLINEC1: CMP      PLINE_COLOR,1
        JNE      PLINEC3
        MOV      AX,0B000H
        JMP     PLINEC2

```

```

PLINEC3: MOV      AX,0B800H

```

```

PLINEC2: MOV      ES,AX

```

; ES = SEGMENT OF VRAM

```

        MOV      AX,PLINE_X1
        CMP      AX,PLINE_X2
        JLE      PLINE1
        XCHG     AX,PLINE_X2
        XCHG     AX,PLINE_X1

```

; SWAP PLINE_X1, PLINE_X2

```

PLINE1: MOV      AX,PLINE_X1
        MOV      CL,4
        SHR      AX,CL

```

```

    SHL     AX,1
    MOV     PLINE_XE1,AX
                                ; PLINE_XE1 = (PLINE_X1Y16)*2

    MOV     AX,PLINE_X2
    SHR     AX,CL
    SHL     AX,1
    MOV     PLINE_XE2,AX
                                ; PLINE_XE2 = (PLINE_X2Y16)*2

    MOV     DI,PLINE_Y
    MOV     BX,DI
    SHL     DI,1
    SHL     DI,1
    ADD     DI,BX
                                ; DI = 5*PLINE_Y

    SHL     DI,1
    SHL     DI,1
    SHL     DI,1
    SHL     DI,1
                                ; DI = 16*5*PLINE_Y

    ADD     DI,PLINE_XE1
    MOV     AD,DI

    MOV     BX,PLINE_X1
    AND     BX,000FH

    CMP     BX,0
    JNE     PLINE2
    MOV     PLINE_D1,0FFFFH
    JMP     PLINE3

PLINE2:
    DEC     BX
    SHL     BX,1
    MOV     AX,OFFSET FILL_PATTERN[BX]
    NOT     AX
    MOV     PLINE_D1,AX

PLINE3:
    MOV     BX,PLINE_X2
    AND     BX,000FH
    SHL     BX,1
    MOV     AX,OFFSET FILL_PATTERN[BX]
    MOV     PLINE_D2,AX

    MOV     AX,PLINE_XE1
    CMP     AX,PLINE_XE2
    JE      PLINE_CASE1
    JMP     PLINE_CASE2

PLINE_CASE1:
:
    MOV     AX,PLINE_D1
    AND     AX,PLINE_D2
    MOV     DA,AX

    MOV     AX,DA
    MOV     DI,AD

    CMP     PLINE_PSET,TRUE
    JNE     PLINE_CASE11
    OR      ES:WORD PTR[DI],AX

    RET

PLINE_CASE11:
    NOT     AX
    AND     ES:WORD PTR[DI],AX
    RET

PLINE_CASE2:
    MOV     AX,PLINE_D1

    MOV     DI,AD

    CMP     PLINE_PSET,TRUE
    JNE     PLINE_CASE22
    OR      ES:WORD PTR[DI],AX

```

```

        JMP      PLINE_CASE23
PLINE_CASE22:
        NOT      AX
        AND      ES:WORD PTR [DI],AX
PLINE_CASE23:
        ADD      AD,2
        MOV      DI,AD          ; ADDRESS
        MOV      CX,PLINE_XE2
        SUB      CX,PLINE_XE1
        DEC      CX
        DEC      CX
        SHR      CX,1          ; CX = WORD NUMBER
        CMP      PLINE_PSET,TRUE
        JNE      PLINE_CASE24
        MOV      AX,0FFFFH
        REP      STOSW
        MOV      AX,PLINE_D2
        OR       ES:[DI],AX
        RET
PLINE_CASE24:
        XOR      AX,AX
        REP      STOSW
        MOV      AX,PLINE_D2
        NOT      AX
        AND      ES:[DI],AX
        RET
RND:
        MOV      CX,AX          ; SAVE AX
        MOV      AX,259
        MUL      SEED
        ADD      AX,3
        AND      AX,32767
        MOV      SEED,AX
        MOV      CX,BX
        MOV      BX,32767
        DIV      BX
        RET
END_CS:
        DSEG
        ORG      OFFSET END_CS
X1      DW      0
X2      DW      0
Y1      DW      0
Y2      DW      0
Y       DW      0
COLOR   DW      0
COUNT  DW      0
PLINE_X1      DW      0
PLINE_X2      DW      0
PLINE_y       DW      0
PLINE_COLOR   DW      0
PLINE_D1      DW      0
PLINE_D2      DW      0
AD           DW      0
DA           DW      0
PLINE_XE1     DW      0
PLINE_XE2     DW      0

```

乱数ルーチン

変数

PLINE_PSET	DW	TRUE
FILL_PATTERN	EQ	\$
DW		00080H,000C0H,000E0H,000F0H,000F8H,000FCH,000FEH,000FFH
DW		080FFH,0C0FFH,0E0FFH,0F0FFH,0F8FFH,0FCFFH,0FEFFH,0FFFFH
SEED	DW	1234
	END	

ここではASM86のコードマクロ機能を説明します。コードマクロ機能を簡単にいえば

「新しいオペコードを作る機能」

といえます。ASM86は8086のすべてのオペコードを受けつけますが、そのほかに8087のオペコードや自分で作ったオペコードもアセンブルできるようにするのがコードマクロ機能です。CP/M-86のマニュアルが不親切なため、この機能を使っている人はあまりないようです。そこで、コードマクロ機能の簡単な使い方を解説することにしします。

最も簡単な例

MOV AL, 6—————①

に相当する新しいオペコードMOV6を作ること考えてみましょう。

先に答えを書きます。

```
CODEMACRO    MOV6
    DB    0B0H } ①のオブジェクトコード
    DB    06H }
```

ENDM

上記のように宣言しておけば、プログラム中でMOV6をあたかも8086のオペコードのように使うことができます。たとえば次のようにです。

CSEG

MOV6

OUT 37H, AL

MOV6のように引数のない場合、新しいオペコードを作るのにはいたって簡単で、上に示したように

```
CODEMACRO    オペコード名
```

で宣言を開始し、次に実際のオブジェクトコードを

```
DB    0B0H
```

```
DB    06H
```

などと DB 擬似命令を使って列挙し、

ENDM

で宣言を終了したことを示します。

DB は通常の擬似命令にもありましたが、この場合はコードマクロ用の擬似命令で別物と考えてください。そのため、これまで許された

```
DB    0B0H, 06H
```

のように並べて記述する方法はコードマクロ擬似命令である DB では許されず、

```
DB    0B0H
```

```
DB    06H
```

のように 1 つひとつ区切って書かなければなりません。

いまの例は引数がない場合ですが、これだけでもかなり使えます。

- 全レジスタを退避する命令 (PUSHALL)
- 全レジスタを復帰する命令 (POPALL)
- プログラムを終了する命令 (END_OF_PROGRAM)

などは簡単に作れることが分かるでしょう。この 3 つは次のようになります。

CODEMACRO PUSHALL

```
DB    50H ;PUSH AX
```

```
DB    53H ;PUSH BX
```

```
DB    51H ;PUSH CX
```

```
DB    52H ;PUSH DX
```

```
DB    56H ;PUSH SI
```

```
DB    57H ;PUSH DI
```

```
DB    55H ;PUSH BP
```

```
DB    1EH ;PUSH DS
```

```
DB    06H ;PUSH ES
```

ENDM

同様に

CODEMACRO POPALL

```
DB    07H ;POP ES
```

```
DB    1FH ;POP DS
```



```

DB    5DH    ;POP BP
DB    5FH    ;POP DI
DB    5EH    ;POP SI
DB    5AH    ;POP DX
DB    59H    ;POP CX
DB    5BH    ;POP BX
DB    58H    ;POP AX

```

ENDM

プログラムの終了は

```
CODEMACRO END_OF_PROGRAM
```

```

DB    30H    ; }
DB    0C9H   ; } XOR CL, CL
DB    30H    ; }
DB    0D2H   ; } XOR DL, DL
DB    0CDH   ; }
DB    0E0H   ; } INT 224

```

ENDM

これらは単なる例だけでなく、実際に役に立つコードマクロだと思います。
 インタラプトを使ったプログラムでは全レジスタを退避したり復帰したりする
 ことが多いのですが、コードマクロ機能がない場合、毎回

```

PUSH AX
PUSH BX
:

```

や

```

POP ES
POP PS
:

```

と書かなければならず、とても面倒なのですが、先のようにコードマクロ定
 義しておけば単に

```
PUSHALL
```

や

POPALL

と書くだけですんで、手間がはぶけるだけでなく、退避や復帰する順番を書き間違えることもなくなります。

引数のある場合

引数のない場合は前項のように簡単ですが、引数のある場合は少し複雑になります。

イミディエイトの引数

```
MOV AL, 6
```

のように

```
MOV AL
```

に相当するオペコード MOVAL1を作することを考えましょう。ただし、引数は数値に限り、

```
MOVAL1 6
```

のように使うこととします。

これも答えを先に書きます。

```
CODEMACRO MOVAL1
```

```
    PAR : DB—————②
```

```
    DB    0B0H
```

```
    DB    PAR
```

```
ENDM
```

ここで、

```
MOV AL, 0 → 0B0H, 00H
```

```
MOV AL, 1 → 0B0H, 01H
```

```
MOV AL, 2 → 0B0H, 02H
```

ですから

```
MOV AL, PAR
```

のオブジェクトコードは 0B0H, PAR となります。

②の部分はこれから定義しようとするオペコードが MOVAL1 であり、引数を PAR で表しその引数がイミディエイトでバイト長であることを示していま

す。

```
DB    0B0H
```

```
DB    DAR
```

はオブジェクトコードが 0B0H, PAR となることを示し,

```
ENDM
```

でコードマクロ定義を終わります。

いまの例では引数として-256~255のイミディエイトデータを受けつけます。0~99の数値は受けつけるが、それ以外はエラーとなるように作ることができます。

```
CODEMACRO    MOVAL2  PAR:  DB(0,99)
```

```
DB    0B0H
```

```
DB    DATA
```

```
ENDM
```

(0,99)は幅指定といい、引数 PAR が 0~99の間でなければならないことを指定します。このように定義した場合、

```
MOVAL2    50
```

はエラーになりませんが

```
MOVAL2    100
```

は

```
OPERAND(S) MISMATCH INSTRUCTION
```

のエラーとなります。

定数の引数の例として、定数をレジスタ AX にかける命令 MULC を作ってみましょう。8086には乗算命令がありますが、定数をかけることができません。ここでは、それに相当する命令を作ってみましょう。

```
CODEMACRO  MULC  PAR:  DW
```

```
DB    53H      ;  PUSH BX
```

```
DB    0BBH     ;  }
```

```
DW    PAR      ;  }  MOV
```

```
DW    0E3F7H   ;  }  BX, PAR
```

```
DW    0E3F7H   ;  MUL BX
```

```
DB    5BH      ;  POP BX
```

```
ENDM
```

BX レジスタを使って MULC を

PUSH BX

MOV BX, PAR

MUL BX

POP BX

でシミュレートしたわけです。この例では引数がワード長なので、

CODEMACRO MULC PAR : DW

のように引数がワード長であることを指定しています。引数は PAR を使っています。コードマクロ定義中では、これまでオブジェクトコードを **DB** 擬似命令で置いてきましたが、この例のように

DW PAR

DW 0E3F7H

といった **DW** 擬似命令も使えます。

レジスタが引数の場合

イミディエイトデータを引数にもつ例を示しましたが、次はレジスタを引数にもつ例をあげてみましょう。コードマクロ機能を使えば8086のすべての命令を作ることができますから、レジスタも当然引数となりえます。

そこで、

MOV AL, DL

のように

MOV AL

に相当する MOVAL2 というオペコードを作ってみましょう。

レジスタを第2オペランドにもつ MOV のオブジェクトコードは少々複雑です。

MOV AL, AL 88C0H

MOV AL, AH 88E0H

MOV AL, BL 88D8H

MOV AL, BH 88F8H

MOV AL, CL 88C8H

MOV AL, CH 88E8H

```
MOV AL, DL    88D0H
```

```
MOV AL, DH    88F0H
```

第1バイトは88Hで共通ですが、第2バイトが引数のレジスタによって変わっています。オペコード表を見れば分かりますが、

```
AL=0, CL=1, DL=2, BL=3,
```

```
AH=4, CH=5, DH=6, BH=7
```

とすれば

```
MOV AL
```

の第2バイトは

```
7 6 5 4 3 2 1 0
```

1	1	REG	0	0	0
---	---	-----	---	---	---

となります。このような変則的なデータもオブジェクトコードとして生成できるように **DBIT擬似命令**が用意されています。

したがって、与えられた問題の答えは

```
CODEMACRO MOVAL2 PAR
```

```
      : RB———③
```

```
      DB    88H
```

```
      DBIT  2(11B),
```

```
      3(PAR(0)), 3(000B)———④
```

```
ENDM
```

③のRBは引数が**バイト長の汎用レジスタ**であることを示します。④の部分が重要です。これは、MSBから2ビットが11B、次の3ビットがPAR、残りの3ビットが000Bであることを示します。PARの後ろの(0)はPARの右シフトの必要がないので0となっています。

DBIT擬似命令を使えば、ビット単位の操作ができるようになります。この例では汎用レジスタはすべて受けつけるようにしましたが、先ほどの幅指定を使えば引数のレジスタを制限できます。CLレジスタのみ引数に許すとすれば

```
CODEMACRO MOVAL2
```

```
      PAR : RB(CL)
```

とします。こうすれば

```
MOVAL2 CL
```

は通りますが、

MOVAL2 AL

などはまた先ほどのエラーとなってしまいます。

レジスタ名による幅指定は

SHR AX, CL

や

IN AL, DX

など CL や DX レジスタ以外はこないようなオペコードを生成するのに使えます。

メモリが引数の場合

次はメモリが引数にくる場合を考えます。

AL レジスタにメモリをロードする命令 MOVAL3を作ってみましょう。

この命令を作るにはMOVのオブジェクトコードがもっとくわしく分かっている必要があります。MOVのオブジェクトコードは次のようになっています。

7 6 5 4 3 2 1 0

1	0	0	0	1	0	DW
---	---	---	---	---	---	----

 第1バイト

MOD	REG	R/M
-----	-----	-----

 第2バイト

⋮

MOD はアドレッシングモードを示し、

00：メモリアドレッシング

01：1バイトのディスプレースメントつきメモリアドレッシング

10：2バイトのディスプレースメントつきメモリアドレッシング

11：レジスタアドレッシング

となります。

REG は使用するレジスタの種類を表し、前述のようになっています。R/M もアドレッシングモードを示し、MOD との関係で表3-2のようになります。

さらに、この2バイトの後ろに1バイトないし2バイトのディスプレースメントやオフセットがくることがあります。これらをすべてプログラマーが指定するとすればコードマクロはとても複雑なものとなってしまいますが、これら複雑な作業をすべて行ってくれる擬似命令に **MODRM擬似命令** があります。

表3-2

r/m	mod-00	mod-01	mod-10	mod-11	
				w=0	w=1
000	BX + SI	BX + SI + DISP	BX + SI + DISP	AL	AX
001	BX + DI	BX + DI + DISP	BX + DI + DISP	CL	CX
010	BP + SI	BP + SI + DISP	BP + SI + DISP	DL	DX
011	BP + DI	BP + DI + DISP	BP + DI + DISP	BL	BX
100	SI	SI + DISP	SI + DISP	AH	SP
101	DI	DI + DISP	DI + DISP	CH	BP
110	ダイレクトアドレス	BP + DISP	BP + DISP	DH	SI
111	BX	BX + DISP	BX + DISP	BH	DI

さて、問題の答えです。

```
CODEMACRO MOVAL3
```

```
    PAR : MB——⑤
```

```
    SEGFIX PAR
```

```
        DB      08AH
```

```
    MODRM 0, PAR
```

```
ENDM
```

⑤の MB は引数がメモリでバイト長であることを示します。

```
SEGFIX PAR
```

は、この位置に PAR の存在するセグメントのオーバーライドプレフィックスを必要ならば入れることを指定しています。**SEGFIX**擬似命令を使えば、必要時に CS:, SS:, ES: などオブジェクトに生成してくれるのです。

```
MODRM 0, PAR
```

はレジスタとして0つまり AL レジスタを使い、PAR に合わせて MOD フィールドと R/M フィールドと必要ならばオフセットやディスプレースメントを生成せよという意味です。

引数をレジスタとメモリで別々のコードマクロを定義しましたが、これらを1つにすることもできます。

```
CODEMACRO MOVAL4 PAR:EB
```

```
    SEGFIX PAR
```

```
DB      8AH
MODRM  0, PAR
```

```
ENDM
```

引数を EB, つまり実効アドレスでバイト長に宣言するだけでよいのです。

また、イミディエイトデータ、レジスタ、メモリのすべてを引数にすることもできます。

```
CODEMACRO MOVAL5 PAR : DB
```

```
DB      0B0H
```

```
DB      PAR
```

```
ENDM
```

```
CODEMACRO MOVAL5 PAR : EB
```

```
SEGFIX PAR
```

```
DB      08AH
```

```
MODRM  0, PAR
```

```
ENDM
```

となります。単に同じ名前で二重に定義しているだけですが、これでうまくいきます。

以上、コードマクロ機能の簡単な使い方を説明してみました。コードマクロ機能を使えば8086, 8087の全命令を作り出すことができます。というよりも8086, 8087の全命令を生成できるように作られたものがコードマクロ機能だといったほうが当たっているかもしれません。コードマクロ擬似命令の機能を見ると、8086の命令を作るのに好都合にできています。そのため、8086を知らない人がいきなりコードマクロ擬似命令を読んでも「なんでこんな擬似命令があるのか」さっぱり分からないと思います。

また、使いこなすには、本文中でも出てきたように8086のオブジェクトコードのフォーマットが分かっている必要があります。コードマクロ機能は8086, 8087の命令を使うにはとても都合がよいが、それ以外の用途にはあまり向いていないといえそうです。

コードマクロ機能はおもしろい機能ですが、8086のアセンブラを使う人がすべて知っている必要があるものだとは思いません。ただ、コードマクロを自由自在に使う人は間違いなく8086マニアだと思います。

次に、アセンブリ言語の例を示します。これは正方形の回転です。BASICによるリスト3-8と、それをアセンブリ言語にしたリスト3-9を比較してみてください。

リスト3-9はファイル名 OHPC4 . A86でセーブし、アSEMBルから実行までの手順は次のとおりです。

ASM86 OHPC 4 (C)

GENCMD OHPC 4 8080 (C)

OHPC 4 (C)

これからはコードマクロ擬似命令をもっとくわしく見ていきましょう。

リスト3-8 BASICによる例

```
1000 SCREEN 3,0
1010 GOSUB *SET.DATA
1020 WHILE -1
1030 FOR I=0 TO PI/2 STEP PI/30
1040   GOSUB *POLYGON
1050   IF INKEY$("<") THEN END
1060   NEXT I
1070 WEND
1080 '
1090 *SET.DATA
1100 PI=3.141592654# : M=4 : N=8
1110 J=0 : FOR I=0 TO M-1 : READ X0(J),Y0(J) : J=J+1 : NEXT I
1120 FOR I=0 TO N-1 : READ C0(I) : NEXT I
1130 RETURN
1140 '
1150 *POLYGON
1160 GOSUB *ROT
1170 GOSUB *XDRAW.
1180 GOSUB *DRAW.
1190 RETURN
1200 '
1210 *ROT
1220 COS.=COS(I) : SIN.=SIN(I)
1230 FOR J=0 TO M-1
1240   X=X0(J) : Y=Y0(J)
1250   XD(J)=COS.*X-SIN.*Y+320
1260   YD(J)=SIN.*X+COS.*Y+200
1270 NEXT J
1280 RETURN
1290 '
1300 *DRAW.
1310 FOR J=0 TO M-1:XD1(J)=XD(J):YD1(J)=YD(J):NEXT J
1320 FOR J=0 TO N-1 STEP 2
1330   C1=C0(J) : C2=C0(J+1)
1340   X1=XD(C1) : Y1=YD(C1)
1350   X2=XD(C2) : Y2=YD(C2)
1360   LINE(X1,Y1)-(X2,Y2),7
1370 NEXT J
1380 RETURN
1390 '
1400 *XDRAW.
1410 FOR J=0 TO N-1 STEP 2
1420   C1=C0(J) : C2=C0(J+1)
```

```

1430 X1=XD1(C1) : Y1=YD1(C1)
1440 X2=XD1(C2) : Y2=YD1(C2)
1450 LINE(X1,Y1)-(X2,Y2),0
1460 NEXT J
1470 RETURN
1480 *
1490 * DATA
1500 * CO-ORDINATES DATA
1510 DATA 100,-100,100,100,-100,100,-100,-100
1520 * CONNECTION DATA
1530 DATA 0,1,1,2,2,3,3,0

```

リスト3-9

```

      CSEG
      ORG      100H

: 1000 SCREEN 3,0
      MOV      AH,40H
      INT      18H
      } SCREEN 0

      MOV      AH,42H
      MOV      CH,0C0H
      INT      18H
      } SCREEN 3

: 1010 GOSUB *SET.DATA

: 1020 WHILE -1
WHILE:

: 1030 FOR I=0 TO PI/2 STEP PI/30
      MOV      I,0
FORI:
      CMP      I,PI/2
      JG       NEXT1

: 1040 GOSUB *POLYGON
      CALL     POLYGON————— 四角形描画

: 1050 IF INKEY$("<>") THEN END
      MOV      AH,01H
      INT      18H
      OR       BH,BH
      JE       L1060
      } キー入力チェック

      XOR      CL,CL
      XOR      DL,DL
      INT      22H
      } CP/M-86へ

L1060:
: 1060 NEXT I
      ADD      I,PI/30
      JMP      FORI
NEXT1:

: 1070 WEND
      JMP      WHILE

: 1080 *

```

```

: 1090 *SET.DATA

: 1100 PI=3.141592654# : M=4 : N=8
PI      EQU      180
M       EQU      4
N       EQU      8

: 1110 J=0 : FOR I=0 TO M-1 : READ X0(J),Y0(J) : J=J+1 : NEXT I
: 1120 FOR I=0 TO N-1 : READ C0(I) : NEXT I
: 1130 RETURN
: 1140 *
: 1150 *POLYGON
POLYGON:

: 1160 GOSUB *ROT                      } 回転変換
      CALL    ROT

: 1170 GOSUB *XDRAW.                  } 消去
      CALL    XDRAW

: 1180 GOSUB *DRAW.                   } 描画
      CALL    DRAW

: 1190 RETURN
      RET      以下、回転のルーチン

: 1200 *
: 1210 *ROT
ROT:

: 1220 COS.=COS(1) : SIN.=SIN(1)
      MOV     AX,1
      CALL    COS_FUNC
      MOV     COS,AX

      MOV     AX,1
      CALL    SIN_FUNC
      MOV     SIN,AX

: 1230 FOR J=0 TO M-1
      MOV     J,0
FOR2:
      CMP     J,M-1
      JG      NEXT2

: 1240 X=X0(J) : Y=Y0(J)
      MOV     SI,J
      SHL     SI,1

      MOV     AX,OFFSET X0(SI)
      MOV     X,AX

      MOV     AX,OFFSET Y0(SI)
      MOV     Y,AX

: 1250 XD(J)=COS.*X-SIN.*Y+320
      MOV     CX,100

      MOV     AX,COS
      IMUL    X
      IDIV    CX
      MOV     BX,AX

      MOV     AX,SIN
      IMUL    Y
      IDIV    CX

```

```

        SUB     BX,AX
        ADD     BX,320
        MOV     OFFSET XD[S1],BX

: 1260      YD(J)=SIN.*X+COS.*Y+200
        MOV     AX,SIN
        IMUL    X
        IDIV    CX

        MOV     BX,AX

        MOV     AX,COS
        IMUL    Y
        IDIV    CX
        ADD     BX,AX
        ADD     BX,200
        MOV     OFFSET YD[S1],BX

: 1270 NEXT J
        INC     J
        JMP     FOR2
NEXT2:
: 1280 RETURN
        RET

: 1290 *
: 1300 *DRAW.
DRAW:-----以下、四角形描画ルーチン

: 1310 FOR J=0 TO M-1:XD(J)=XD(J):YD(J)=YD(J):NEXT J
        MOV     J,0
FOR3:
        CMP     J,M-1
        JG      NEXT3

        MOV     SI,J
        SHL     SI,1

        MOV     AX,OFFSET XD[S1]
        MOV     OFFSET XD[SI],AX

        MOV     AX,OFFSET YD[S1]
        MOV     OFFSET YD[SI],AX

        INC     J
        JMP     FOR3
NEXT3:

: 1320 FOR J=0 TO N-1 STEP 2
        MOV     J,0
FOR4:
        CMP     J,N-1
        JG      NEXT4

: 1330      C1=C0(J) : C2=C0(J+1)
        MOV     SI,J
        SHL     SI,1

        MOV     AX,OFFSET C0[S1]
        MOV     C1,AX

        MOV     AX,OFFSET C0+2[SI]
        MOV     C2,AX

```

```

: 1340  X1=XD(C1) : Y1=YD(C1)
        MOV     SI,C1
        SHL     SI,1
        MOV     AX,OFFSET XD(SI)
        MOV     X1,AX

        MOV     AX,OFFSET YD(SI)
        MOV     Y1,AX

: 1350  X2=XD(C2) : Y2=YD(C2)
        MOV     SI,C2
        SHL     SI,1
        MOV     AX,OFFSET XD(SI)
        MOV     X2,AX

        MOV     AX,OFFSET YD(SI)
        MOV     Y2,AX

: 1360  LINE(X1,Y1)-(X2,Y2),7
        MOV     BL,7
        CALL    LINE

: 1370  NEXT J
        ADD     J,2
        JMP     FOR4
NEXT4:

: 1380  RETURN
        RET

: 1390  *
: 1400  *XDRAW.
XDRAW: ----- 以下、四角形の消去ルーチン
: 1410  FOR J=0 TO N-1 STEP 2
        MOV     J,0
FOR5:
        CMP     J,N-1
        JG      NEXT5

: 1420  C1=C0(J) : C2=C0(J+1)
        MOV     SI,J
        SHL     SI,1

        MOV     AX,OFFSET C0(SI)
        MOV     C1,AX

        MOV     AX,OFFSET C0+2(SI)
        MOV     C2,AX

: 1430  X1=XD1(C1) : Y1=YD1(C1)
        MOV     SI,C1
        SHL     SI,1

        MOV     AX,OFFSET XD1(SI)
        MOV     X1,AX

        MOV     AX,OFFSET YD1(SI)
        MOV     Y1,AX

: 1440  X2=XD1(C2) : Y2=YD1(C2)
        MOV     SI,C2
        SHL     SI,1

        MOV     AX,OFFSET XD1(SI)
        MOV     X2,AX

```

```

MOV     AX,OFFSET YD1(SI)
MOV     Y2,AX

: 1450   LINE(X1,Y1)-(X2,Y2).0
MOV     BL,0
CALL    LINE

: 1460 NEXT J
ADD     J,2
JMP     FOR5

NEXT5:
: 1470 RETURN
RET

```

LINE:

```

PUSH    DS
MOV     BP,X1
MOV     CX,Y1
MOV     DX,X2
MOV     SI,Y2

MOV     AX,60H
MOV     DS,AX
MOV     ES,AX

MOV     .640H,BL
MOV     .648H,BP
MOV     .64AH,CX
MOV     .656H,DX
MOV     .658H,SI
MOV     AX,0FFFFH
MOV     .660H,AX
MOV     AL,1
MOV     .668H,AL
MOV     CH,0B0H
MOV     BX,640H
MOV     AH,47H
INT     18H
POP     DS
RET

```

ラインルーチン
(ROM BIOSコールで直線を引く)

SIN_FUNC: ——— SINのルーチン

```

:
: SIN ROUTINE
:

```

```

CMP     AX,8000H
JNE     SIN0
MOV     AX,7FFFH

```

SIN0:

```

CMP     AX,0
JL      SINM

```

```

CWD
MOV     BX,360
IDIV    BX
CMP     DX,90
JG      SIN1

```

```

SHL     DX,1
MOV     BX,DX

```

```

MOV     AX,OFFSET SIN_TABLE[BX]
RET

```

SIN1:

```

CMP     DX,180
JG      SIN2

NEG     DX
ADD     DX,180
SHL     DX,1
MOV     BX,DX
MOV     AX,OFFSET SIN_TABLE[BX]
RET

SIN2:   CMP     DX,270
JG      SIN3
SIB     DX,180
SHL     DX,1
MOV     BX,DX
MOV     AX,OFFSET SIN_TABLE[BX]
NEG     AX
RET

SIN3:   NEG     DX
ADD     DX,360
SHL     DX,1
MOV     BX,DX
MOV     AX,OFFSET SIN_TABLE[BX]
NEG     AX
RET

SINM:   NEG     AX
CALL    SIN
NEG     AX
RET

COS_FUNC:  -----COSのルーチン
SUB     AX,90
NEG     AX
CALL    SIN_FUNC
RET

END_CS:  DSEG
ORG      OFFSET END_CS

: 1480   '
: 1490   ' DATA
: 1500   ' CO-ORDINATES DATA
: 1510   DATA 100,-100,100,100,-100,100,-100,-100
X0       DW    100,100,-100,-100
Y0       DW    -100,100,100,-100

: 1520   ' CONNECTION DATA
: 1530   DATA 0,1,1,2,2,3,3,0
CO        DW    0,1,1,2,2,3,3,0
SIN_TABLE DW    0,1,3,5,6,8,10,12,13,15
          DW    17,19,20,22,24,25,27,29,30,32
          DW    34,35,37,39,40,42,43,45,46,48
          DW    49,51,52,54,55,58,58,60,61,62
          DW    64,65,66,68,69,70,71,73,74,75
          DW    76,77,78,79,80,81,82,83,84,85
          DW    86,87,88,89,89,90,91,92,92,93
          DW    93,94,95,95,96,96,97,97,97,98
          DW    98,98,99,99,99,99,99,99,99,99
          DW    100

XD       RW    4
YD       RW    4

```

XD0	RW	4
YD0	RW	4
XD1	RW	4
YD1	RW	4
I	DW	0
J	DW	0
X	DW	0
Y	DW	0
X1	DW	0
Y1	DW	0
X2	DW	0
Y2	DW	0
C1	DW	0
C2	DW	0
COS	DW	0
SIN	DW	0

END

SEGFIX擬似命令

SEGFIX 擬似命令は、例のセグメントオーバーライドプレフィックスを必要に応じて挿入することを指定します。セグメントオーバーライドプレフィックスは CS:, DS:, ES:, SS: のことです。本体的な例として AL レジスタにメモリの内容をロードする新しいオペコード LOAD を考えます。

```
CODEMACRO LOAD X : MB
```

```
    DB      08AH
```

```
    MODRM  0, X
```

```
ENDM
```

でよさそうですが、

```
LOAD VAR
```

```
LOAD CS:VAR
```

と書いても生成されるコードに違いが表れません。VAR のアドレスが1234H だとすれば

```
LOAD VAR
```

は

```
8AH, 06H, 34H, 12H
```

というコード、

```
LOAD CS:VAR
```

は

```
2EH, 8AH, 06H, 34H, 12H
```

というコードを生成するべきですが、

```
CS : VAR
```

と CS: を指定してもセグメントオーバーライドプレフィックス2EH は生成されません。これを生成するのが **SEGFIX** 擬似命令です。

先の例では

```
CODEMACRO LOAD X : MB
```

```
SEGFIX X
DB      08AH
MODRM 0, X
```

```
ENDM
```

とすれば、うまく働きます。

SEGFIX 形式名

には注意が必要です。形式名はメモリアドレスですから、指定子E, M, Xのいずれかで宣言されるということです。先の例では、

```
CODEMACRO LOAD X : MB
```

とMで指定しています (Bはバイトの意)。

NOSEGFIX擬似命令

NOSEGFIX 擬似命令はセグメントのチェックを行います。たとえば、エクストラセグメントに属するデータしか引数にとりたくないときなどに使えます。先ほどの例で、引数をエクストラセグメントのデータしか許さないようにするには

```
CODEMACRO LOAD X : MB
      NOSEGFIX ES, X
      DB      08AH
      MODRM    0, X
ENDM
```

とします (ただし、この場合プレフィックスはつきません)。

このように LOAD が定義された場合、

```
LOAD ES : VAR
```

は受けつけられますが、

```
LOAD VAR
```

```
LOAD SS : VAR
```

など ES: 以外のコードは受けつけられず、

```
ERROR NO : 7 OPERAND(S)
```

```
MISMATCH INSTRUCTION
```

のエラーとなってしまいます。このように NOSEGFIX 擬似命令は生成される

コードには何の影響も与えません。単に、パラメータの正当性をチェックするためだけに使います。

NOSEGFIX segreg, 形式名

の形式で使いますが、要は segreg と引数が一致するかどうかを調べるための擬似命令だといえます。

NOSEGFIX はストリング命令の定義に使うと考えてよいと思います。8086 のストリング命令ではデスティネーションが ES: に固定されているため、デスティネーションに ES: 以外が使われないようにチェックする必要があります。NOSEGFIX を使って定義しなければならないストリング命令は

CMPS, MOVS, SCAS, STOS

ですが、そのうち MOVS のコードマクロ定義は次のようになっています。

CODEMACRO MOVS A:EW, B:EW

NOSEGFIX ES, B

SEGFIX A

DB 0A5H

ENDM

実際問題として NOSEGFIX 擬似命令を使う機会はまずないと思います。

MODRM 擬似命令

8086 はレジスタやメモリをオペランドでとるときに、MODRM バイトがオブジェクトコードに表れます。オペコード表を見れば分かるように、これをすべてユーザーが定義していくのは大変です。これを自動的に行ってくれるのが MODRM 擬似命令です。

MODRM バイトは

MOD	REG	R/M
-----	-----	-----

のように分けられますが、オペランドがレジスタの場合やメモリの場合、アドレッシングモードによってこれらが変化します。それを勝手にやってくれるのですから、かなりユーザーは楽になります。

MODRM 擬似命令の形式は

① MODRM 形式名, 形式名

② MODRM NUMBER7, 形式名

(NUMBER7は0～7)

です。⑥は使用するレジスタを限定するときに使います。④はより一般的な形式です。例を示しましょう。

まず④の例です。8086のオペコードORを作成します。

```
CODEMACRO OR A : RW, B : EW
    SEGFIX B
    DB      0BH
    MODRM A, B

ENDM
```

次に⑥の例。ALレジスタにメモリからロードするLOADを作成します。

```
CODEMACRO LOAD A : MB
    SEGFIX A
    DB      8AH
    MODRM 0, A

ENDM
```

RELB, RELW擬似命令

8086は相対ジャンプが可能ですが、そのオペコードを生成するのにぜひ必要なのが、RELB, RELW 擬似命令です。

RELB, RELW は命令の終わりとオペランドであるラベルの間のディスプレイメントを生成します。RELB はバイト、RELW はワードの変位を返します。たとえば、LOOP 命令は

```
CODEMACRO LOOP X : CB
    DB      0E2H
    RELB X

ENDM
```

となります。RELB, RELW はループ、ジャンプ命令に使われることが大半で、われわれが使うことはまずないでしょう。

DB, DW, DD擬似命令

DB, DW, DD はコードマクロ定義中に展開する数値、名前を示します。

```
CODEMACRO NOP
    DB    90H
```

```
ENDM
```

とすれば、90HをNOPが出てくるたびに展開します。

なお、DB, DW, DD は普通の擬似命令のように

```
DB 12H, 23H, 56H
```

と連記することはできません。1つひとつ

```
DB 12H
```

```
DB 23H
```

```
DB 56H
```

と書かなければならないのです。

DB, DW は形式名、数値の両方が使えますが、DD は形式名しか引数にとれません。

DBIT擬似命令

オペコードはオペランドによって1ビットだけ変化することがよくあります。ASM86はビット操作を容易に行うことのできるDBIT命令をもっています。

DBITの形式は複雑ですが

```
DBIT <フィールド記述> [, <フィールド記述> ]
```

フィールド記述は

```
<数値> / <組み合わせ>
```

```
<数値> / (<形式名> [ <右シフト> ])
```

となっています。例で示しましょう。

命令DECは

```
0 1 0 0 1 | REG
```

というコードですが、REGの部分がレジスタによって変化します。これをコードマクロ機能で定義すると

```
CODEMACRO DEC REG : RW
```

```
    DBIT 5(9), 3(REG(0))
```

```
ENDM
```

となります。

```
DBIT 5(9), 3(REG(0))
```

は上位5ビットが数値の9, 下位3ビットがREGを右に0回シフトしたものであることを示します。

指定子

指定子は形式パラメータの型を宣言するのに使います。

```
CODEMACRO MOVDL A : DB—————①
```

```
DB 0B2H
```

```
DB A
```

```
ENDM
```

の①にあるDBのDが指定子に当たります。指定子には

A, C, D, E, M, R, S, X

があり、それぞれ

A : アキュムレータ (AL/AX)

C : コード (ラベル表現)

D : イミディエイトデータ

E : 実効アドレス (指定子のMとRの機能)

M : メモリアドレス

R : 汎用レジスタ

S : セグメントレジスタ

X : 直接メモリ

となっています。

制限子

制限子も指定子と同じようにオペランドの型を指定します。いまの例では、①のDBのBが制限子です。制限子には

B, W, D, SB

があり、それぞれ

B : バイト

W : ワード

D : ダブルワード

SB : 符号つきバイト

となっています。

幅指定

幅指定もオペランドを制限します。0～99の数値だけとかCXレジスタといった指定が可能です。

たとえば

```
CODEMACRO OUT X : AW, Y : RW(DX)
```

では第2オペランドはDXレジスタだけ許されるわけです。同様に、0～99の数値なら(0, 99)となります。幅指定で許されるのは

(NUMBERB)

(REGISTER)

(NUMBERS, NUMBERS)

(NUMBERS, REGISTER)

(REGISTER, NUMBERS)

(REGISTER, REGISTER)

です。

コードマクロをまとめてみました。率直なところ、コードマクロ機能はおもしろいが、実際に使うことは少ないのではないかと思います。コードマクロ機能はユーザーが使うためにあるというよりはアセンブラを作成する段階で派生的に生まれたもののような気がします。コードマクロ機能で新しいオペコードが自由に作れるわけですが、この新しいオペコード自体が正しいかどうか十分に検討してから使わなければなりません。アセンブルの段階ではエラーチェックができませんし、デバッガで逆アセンブルしてもソースのコードが出てくるわけではないので、デバッグも大変になるかもしれません。

もしコードマクロ機能を使うのなら、正しいと自信があるものだけを使うべきでしょう。その場その場で作るのではなく、ライブラリ化しておくほうがよいと思います。

例によってアセンブリ言語の例を示します。GDCを使って直線をランダムに描画する例です。

リスト3-10に BASIC プログラム，リスト3-11にアセンブリ言語のソースを示します。

リスト3-10

```

1000 SCREEN 3,0
1010 OX=320 : OY=200
1020 FOR I=1 TO 1000
1030   GOSUB *SET.X.Y.COLOR
1040   GOSUB *DRAW.
1050 NEXT I
1060 END
2000
2010 *SET.X.Y.COLOR
2020   X=640*RND(1)
2030   Y=400*RND(1)
2035   COLOR.=RND(1)*6+1
2040 RETURN
3000
3010 *DRAW.
3020   LINE(OX,OY)-(X,Y),COLOR.
3030   OX=X : OY=Y
3040 RETURN

```

リスト3-11

```

      CSEG
      ORG      100H
: 1000 SCREEN 3,0
      MOV      AH,40H
      INT      18H
      MOV      AH,42H
      MOV      CH,0C0H
      INT      18H
      } SCREEN3, 0をグラフィックBIOS
      } をコールして実行する

: 1010 OX=320 : OY=200
      MOV      OX,320
      MOV      OY,200

: 1020 FOR I=1 TO 1000
      MOV      I,1
FOR:
      CMP      I,1000
      JG       NEXT
: 1030   GOSUB *SET.X.Y.COLOR
      CALL     SET_X_Y_COLOR 乱数をX, Y, COLORにセット
: 1040   GOSUB *DRAW.
      CALL     DRAW
: 1050 NEXT I

```


	INC	I	
	JMP	FOR	
NEXT:			
: 1060	END		
	XOR	CL,CL	} CP M-86へ
	XOR	DL,DL	
	INT	224	
: 2000	*		
: 2010	*SET,X,Y,COLOR		
SET_X_Y_COLOR:			
: 2020	X=640*RND(1)		} 0-639の乱数をXにセット
	MOV	AX,640	
	CALL	RND	
	MOV	X,AX	
: 2030	Y=400*RND(1)		} 0-399の乱数をYにセット
	MOV	AX,400	
	CALL	RND	
	MOV	Y,AX	
: 2035	COLOR,=RND(1)*6+1		} 1-7の乱数をCOLORにセット
	MOV	AX,6	
	CALL	RND	
	INC	AX	
	MOV	COLOR,AX	
: 2040	RETURN		
	RET		
: 3000	*		
: 3010	*DRAW.		
DRAW:			
: 3020	LINE(OX,OY)-(X,Y),COLOR.		} 座標のセット
	MOV	AX,OX	
	MOV	X1,AX	
	MOV	AX,OY	
	MOV	Y1,AX	
	MOV	AX,X	
	MOV	X2,AX	
	MOV	AX,Y	
	MOV	Y2,AX	
: 3030	OX=X : OY=Y		
	MOV	AX,X	
	MOV	OX,AX	
	MOV	AX,Y	
	MOV	OY,AX	
	CALL	LINE	
: 3040	RETURN		
	RET		
LINE:			
STATPT	EQU	0A0H	———以下、GDCを直接線作したラインルーチン
COUTPT	EQU	0A2H	
POUTPT	EQU	0A0H	

```

MOV    COLOR0,0
TEST   COLOR,1
JZ     L1
MOV    DRAWFLG,1
JMPS   L2
L1:    MOV    DRAWFLG,0
L2:

CALL   LINE0

MOV    COLOR0,1
TEST   COLOR,2
JZ     L3
MOV    DRAWFLG,1
JMPS   L4
L3:    MOV    DRAWFLG,0
L4:

CALL   LINE0

MOV    COLOR0,2
TEST   COLOR,4
JZ     L5
MOV    DRAWFLG,1
JMPS   L6
L5:    MOV    DRAWFLG,0
L6:

CALL   LINE0
RET

LINE0:
TEXTW: MOV    AL,78H
        MOV    COMMAND,AL
        CALL   OUTC
        MOV    AL,0FFH
        MOV    PARAMTR,AL
        CALL   OUTP
        CALL   OUTP

:
WRITE:  MOV    AL,DRAWFLG
        CMP    AL,1
        JNE    WRITE1

        MOV    AL,20H
        JMP    WRITE2

WRITE1: MOV    AL,22H

WRITE2: MOV    COMMAND,AL
        CALL   OUTC

INIT:

MOV    AX,X2
CMP    AX,X1
JGE    INIT1

MOV    BX,X1
MOV    X1,AX
MOV    X2,BX
MOV    AX,Y1
MOV    BX,Y2
MOV    Y2,AX
MOV    Y1,BX
INIT1: MOV    AX,X1
        CMP    AX,X2
        JNE    INIT2

```

```

MOV    AX,Y2
CMP    AX,Y1
JGE    INIT3
MOV    BX,Y1
MOV    Y1,AX
MOV    Y2,BX

INIT2:
INIT3:

CULADR: MOV    AL,COLOR0
        CMP    AL,0
        JNE    CUL11

        MOV    BX,4000H
        JMP    CUL12

CUL11:  CMP    AL,1
        JNE    CUL13

        MOV    BX,8000H
        JMP    CUL12

CUL13:  MOV    BX,0C000H

CUL12:  MOV    EAD,BX
        MOV    AX,X1
        MOV    CL,4
        SHR    AX,CL

        ADD    AX,EAD
        MOV    EAD,AX

        MOV    AX,40
        MOV    BX,Y1
        MUL    BX

        ADD    AX,EAD
        MOV    EAD,AX

        MOV    AX,X1
        AND    AX,0FH
        MOV    DAD,AL

:
CSRW:

MOV    AL,49H
MOV    COMMAND,AL
CALL   OUTC

MOV    AX,EAD
MOV    PARAMTR,AL
CALL   OUTP
MOV    PARAMTR,AH
CALL   OUTP

MOV    AL,DAD
MOV    CL,4
MOV    AL,CL
MOV    PARAMTR,AL
CALL   OUTP

:
CULDIR: MOV    AX,X2
        SHL    AX,X1
        MOV    DELTA_X,AX

```

```

MOV     AX,Y2
SUB     AX,Y1
MOV     DELTA_Y,AX

MOV     AX,DELTA_Y
CMP     AX,0
JLE     DIR1

MOV     BX,DELTA_X
CMP     AX,BX
JLE     DIR2

XOR     AL,AL
MOV     DIR,AL

MOV     AX,DELTA_X
MOV     BX,DELTA_Y
MOV     DELTA_Y,AX
MOV     DELTA_X,BX

JMP     DIR3

DIR2:   MOV     AL,1
        MOV     DIR,AL
        JMP     DIR3

DIR1:   MOV     BX,DELTA_Y
        NEG     BX
        MOV     DELTA_Y,BX

        MOV     AX,DELTA_X
        CMP     BX,AX
        JG      DIR4

        MOV     AL,2
        MOV     DIR,AL
        JMP     DIR3

DIR4:   MOV     AL,3
        MOV     DIR,AL

        MOV     AX,DELTA_X
        MOV     BX,DELTA_Y
        MOV     DELTA_Y,AX
        MOV     DELTA_X,BX

DIR3:   ;
        CULPAR:
        MOV     AX,DELTA_X
        MOV     DC_REG,AX

        MOV     AX,DELTA_Y
        SAL     AX,1
        SAL     AX,1
        SUB     BX,DELTA_X
        MOV     D_REG,AX

        MOV     AX,DELTA_Y
        SUB     AX,DELTA_X
        SAL     AX,1
        SAL     AX,1
        MOV     D2_REG,AX

        MOV     AX,DELTA_Y
        SAL     AX,1
        MOV     D1_REG,AX

```

```

;
VECTW:  MOV     AL,4CH
        MOV     COMMAND,AL
        CALL    OUTC

        MOV     AL,DIR
        OR      AL,8
        MOV     PARMTR,AL
        CALL    OUTP

        MOV     AX,DC_REG
        MOV     WRDPAR,AX
        CALL    OUTWP
        MOV     AX,D_REG
        MOV     WRDPAR,AX
        CALL    OUTWP

        MOV     AX,D2_REG
        MOV     WRDPAR,AX
        CALL    OUTWP

        MOV     AX,D1_REG
        MOV     WRDPAR,AX
        CALL    OUTWP

;
VECTE:  MOV     AL,6CH
        MOV     COMMAND,AL
        CALL    OUTC

;
        RET

;
;       END OF LINE ROUTINE
;
;
;       COMMAND OUT ROUTINE FOR GDC
;
OUTC:   ;
;
OUTCLP: IN      AL,STATPT
        AND     AL,2
        JNZ     OUTCLP

        MOV     AL,COMMAND
        OUT     COUTPT,AL
        RET

;
;       PARAMETER OUT ROUTINE FOR GDC
;
OUTP:   ;
;
OUTPLP: IN      AL,STATPT
        AND     AL,2
        JNZ     OUTPLP

        MOV     AL,PARMTR
        OUT     POUTPT,AL
        RET

OUTWP:  MOV     AX,WRDPAR
        MOV     PARMTR,AL
        CALL    OUTP

```

```

MOV     PARMTR,AH
CALL    OUTP

RET

RND:
PUSH    BX
PUSH    CX
PUSH    DX
MOV     CX,AX
MOV     AX,259
MUL     SEED
ADD     AX,3
AND     AX,32767
MOV     SEED,AX
MUL     CX
MOV     BX,32767
DIV     BX

POP     DX
POP     CX
POP     BX
RET

END_CS:
DSEG
ORG     OFFSET END_CS

I       DW     0
COLOR   DW     0

```

```

X       DW     0
Y       DW     0

OX      DW     0
OY      DW     0

X1      DW     0
Y1      DW     0

X2      DW     0
Y2      DW     0

SEED    DW     1234

COMMAND DB     0
PARMTR  DB     0
DRAWFLG DB     0
COLOR0  DB     0
EAD     DW     0
DAD     DB     0
DELTAX  DW     0
DELTAY  DW     0
DIR     DB     0
DREG    DW     0
D1REG   DW     0
D2REG   DW     0
DCREG   DW     0
WRDPAR  DW     0

END

```

ここでは ASM86 の結びとして、ブートフロップীর作成を行います。

私たちが ASM86 を使って作ったプログラムは CP/M-86 の下で動作します。ASM86. CMD, GENCMD. CMD を使えば、簡単に実行可能なファイルを作ることができます。CP/M-86 の上で動作するだけで十分な場合もありますが、市販用のゲームプログラムなどが CP/M-86 上で作動するのでは困ります。ディスクを入れてリセットすれば自動的にプログラムがロードされ、ゲームが始まらなければなりません。ここではこのブートフロップীর作成するうえで必要なプログラムを ASM86 で記述してみます。対象は 5 インチ倍トラックとしますが、8 インチや 5 インチ単密度/高密度でもそのノウハウは同じです。

PC-9801 のブートストラップ動作

PC-9801 は電源を入れるとどうなるのでしょうか。CPU8086 はリセットされると、セグメント 0FFFFH, オフセット 0000H から実行を開始します。メモリマップを見るまでもなく、この部分は ROM です。ですから、9801 はリセット直後は ROM のプログラムを実行しているはずで

ROM 内では、メモリの実装状態のチェックや割り込みベクトルの初期化、CPU のレジスタのチェックなどさまざまな初期化、診断が行われます。

9801 には BIOS と呼ばれるサービスルーチンがあり、グラフィックス、キーボードの入出力、ディスクの入出力などがプログラムを書かずに行えます。これら BIOS もリセット時点で使えるようになります。つまり、OS を立ち上げなくても BIOS はユーザープログラムから使うことができるのです。これは非常に便利なことです。1 文字入出力ルーチンなどをユーザーが一から作る必要がないのですから。

初期化などが終わったら、メモリスイッチ 5 番に従ってシステムの立ち上げにかかります。5 インチ 2DD からの立ち上げを指定し、ディスクが倍密度 256 バイト/セクタでフォーマットしてある場合、

トラック 0

サーフィス 0

セクタ 1, 2, 3, 4

の1024バイトのデータをIPL(イニシャルプログラムローダ)とみなし、この1024バイトをセグメント1FC0H, オフセット0000H以降にロード、セグメント1FC0H, オフセット0000Hに飛び込みます。1024バイト以内の短いプログラムならばトラック0, サーフィス0, セクタ1, 2, 3, 4に書き込めばブートフロッピーになりますが、普通のプログラムは1024バイトを楽に超えてしまいます。ですから、普通はプログラムをディスクの別の部分に書いておき、IPLがそのプログラムをロードし、実行するようにします。さらに大きく複雑な場合はIPLがプログラムをロードし、そのプログラムがメインプログラムをロード、実行するようにします。

つぎにIPLがメインプログラムをロードして実行するブートフロッピーを実際に作成しましょう。

実際にブートフロッピーを作る

PC-9801のブートストラップが分かりました。実際にブートフロッピーを作成するには、次の4つのステップを踏むことになります。

- IPL を作る
- IPL を書き込む
- メインプログラムを作る
- メインプログラムを書き込む

メディアには5インチ倍トラックディスクを使用し、全トラックが256バイト/セクタでフォーマットされていることを前提とします。CP/M-86やN₈₆-DISK BASICのディスクは256バイト/セクタですから、いままで使っていたメディアが流用できます。MS-DOSの5インチディスクは1024バイト/セクタですからCP/M-86でフォーマットしてから使ってください。また、Aドライブから立ち上げることになります。

メインプログラムは8080モデルで作成し、

トラック 1～16

サーフィス 0

に配置します。セクタの順番をとびとびにするセクタスキューは行わず、素直に

1, 2, 3, …16

の順に書き込むことにします。また、IPLによってセグメント0800H、オフセット0000H以降にロード、実行することにししましょう。

IPLを作る

話をすべて上の条件に限定して進めます。

IPL は

サーフィス 0

トラック 1～16

にあるメインプログラムを物理アドレスのセグメント0800H、オフセット0000H以降にロードしなければなりません。問題なのはサーフィス 0、トラック 1

～16にあるデータをどのようにして読むかです。BASIC なら DSK1\$ で簡単に行えますが、機械語ではそう簡単にはいきません。

CP/M-86やMS-DOSではBIOSをコールしたりアブソリュートディスクリードをすればよいのですが、「IPL動作時は何のOSも動作していない」ため、いかなるOSのBIOSやサービスルーチンも使用できません。最悪の場合、**FD**C (フロッピーディスクコントローラ), **PIC** (割り込みコントローラ), **DMAC**(DMA コントローラ) にコマンドを送り、データを受け取るプログラムを一から作成しなければなりません。ところが、9801はIPL動作時にもROM BIOSが生きています。

先にも述べたとおり、このBIOSの中にはディスクの入出力も含まれていますから、DIK1\$の機能が機械語で比較的簡単に行えます。

BIOS コマンドの「データの読み出し」の方法は、レジスタを

	7	6	5	4	3	2	1	0
AH	M T	M F	\bar{R}	S E E K	0	1	I	0
	7	6	5	4	3	2	1	0
AL	0	1	1	1	0	0	X ₂	X ₁

BX データ長

CL シリンドラ番号

DH ヘッド番号

DL セクタ番号

CH セクタ長

ES:BP 転送先

のようにセットし、

INT 1BH

を実行するだけです。レジスタにセットするデータに見慣れないものもあるので、説明しましょう。

AHのビット7にあるMTは、シングルトラックで読み出すかマルチトラックで読み出すかの指定です。ここではプログラムを簡単にするため、シングルトラック読み出しとします。

ビット6のMFは読み込むデータが倍密度か単密度かを指定します。倍密度をMFM、単密度をFMなんだと思ってください。

ビット5のFはエラー時のリトライを行うかどうかのフラグです。バーがついていることから分かります。0でリトライし、1でリトライしない指定となります。なお、リトライは8回行われます。

ビット4のSEEKは現在ヘッドのある位置から読むか、ジャンプして指定トラックから読むかの設定です。ここでは簡単に1とします。

以上の設定から、ここでは

AH = 0 1 0 1 0 1 1 0

=56H

となります。

ALのビット1, 0のX₂, X₁はディスクドライブの番号です。ここではドライブAから立ち上げるので

0 0

とします。したがって、

AL = 0 1 1 1 0 0 0 0

=70H

となります。

BXのデータ長は一度に転送してくるデータ数で、ここでは簡単にするため256バイト(1セクタ)ずつの転送とします。よって、

BX = 256

= 0 1 0 0 H

CLのシリンダ番号はトラック番号のことです。FDCのマニュアルではトラック番号といわず、シリンダ番号と表現しています。

DHのヘッド番号はサーフィス番号のことです。

CHのセクタ長は0~3で、それぞれ128バイト/セクタ、256バイト/セクタ、512バイト/セクタ、1024バイト/セクタに対応しています。ここでは256バイト/セクタですから1とします。したがって、

CH = 1

となります。

上記のようにレジスタを設定して

INT 1BH

を実行するとディスク上のデータがメモリに転送されますが、エラーが起きた場合、キャリーフラグ CF が 1 となり、AH レジスタにどのようなエラーがあったかを返します。ここではエラー処理は行いません。

この BIOS の機能を利用して DSKI\$ に相当するサブルーチンを作れば、IPL 作成は簡単になります。

DSKI:

```
MOV AH, 56H
MOV AL, 70H
MOV BX, 100H
MOV CL, TRACK
MOV DH, 0
MOV DL, SECTOR
MOV CH, 1
MOV BP, 800H
MOV ES, BP
MOV BP, ADDRESS
INT 1BH
RET
```

となるでしょう。

IPL 本体で注意することは、セグメントレジスタの初期化が必要なことです。CP/M-86やMS-DOSの下でユーザープログラムを実行する場合、OSがセグメントレジスタの設定を行いますが、IPLが実行されるときには設定はされません。これはIPLで確実に行います。また、スタックポインタのセットもIPLで行うほうが無難でしょう。

スタックエリアをIPL1024バイトの後半に割り当てます。IPLはセグメント1FC0H、オフセット0000Hからロードされ、同じアドレスから実行されるので、

```
ORG 0000H
```

としなければなりません。CP/M-86のように、

```
ORG 100H
```

とすると暴走してしまおうでしょう。

以上より、IPL はリスト3-12のようになります。

リスト3-12 ソースファイル名 IPLA86

```

;
; IPL ( INITIAL PROGRAM LOADER )
; CSEG      1FC0H
IPL:
    MOV     AX,CS
    MOV     DS,AX

    CLI
    MOV     SS,AX
    MOV     SP,0FFFFH
    STI

    MOV     ADDRESS,0
    MOV     TRACK,1
FOR1:
    CMP     TRACK,16
    JG      NEXT1
    MOV     NEXT1
    MOV     SECTOR,1
FOR2:
    CMP     SECTOR,16
    JG      NEXT2
    CALL    DSK1
    ADD     ADDRESS,256

    INC     SECTOR
    JMPS    FOR2
NEXT2:
    INC     TRACK
    JMPS    FOR1
```

```

NEXT1:
    JMPF    MAIN

DSK1:
;
; ONE SECTOR READ
;
    MOV     AH,56H
    MOV     AL,70H
    MOV     BX,100H
    MOV     CL,TRACK
    MOV     DH,0
    MOV     DL,SECTOR
    MOV     CH,1
    MOV     BP,800H
    MOV     ES,BP
    MOV     BP,ADDRESS
    INT     1BH
    RET

END_CS:
    DSEG    1FC0H
    ORG     OFFSET END_CS

TRACK      RB    1
SECTOR     RB    1
ADDRESS    RW    1

    CSEG    800H
    ORG     100H

MAIN:
    END
```

SS, SP レジスタをセットするときは、インタラプトをマスクしてください (CLI)。また、設定終了後はただちにマスクを解いてください (STI)。さらに、メインルーチンに飛び込むときに FAR ジャンプ (JMPF) を使っている点にも注意してください。メインプログラムはデバッグなどを考慮して

ORG 100H

で実行するようにしました。こうすれば、CP/M-86 上で DDT86 や SID86 を使ったデバッグができますし、そのままブートフロッピーに書き込むことができます。

このプログラムを IPL. A86 というファイル名でセーブして

ASM86 IPL ②

GENCMD IPL 8080 ②

とすれば、IPL. CMD のでき上がりです。

プログラム中で

CSEG 1FC0H

DSEG 1FC0H

CSEG 800H

のようなセグメント擬似命令プラス数値式を使いました。CP/M-86上で実行するプログラムでこれを指定すると実行できないと前に述べましたが、ここではCP/M-86上で実行するわけではありませんので自由に使えるわけです。ソースプログラム中に挿入した BASIC ステートメントも参考にしてください。

IPLを書き込む

IPL は完成しましたが、今度はこれを

トラック 0

セクタ 1, 2, 3, 4

に書き込まなければなりません。そのためには、

- CMD ファイルの構造
- ファイルを読む方法
- ディスクに書き込む方法

が分らなければなりません。「IPL を書き込む」作業はCP/M-86上で行いますので、CP/M-86の BDOS コール、BIOS コールや高級言語を使ってもかまいません。でも、そんなに複雑な作業ではないので、ASM86を使って行うことにします。

CMDファイルの構造

CMD ファイルの構造は MS-DOS の EXE ファイルに比べると非常に簡単です。

先頭128バイトがヘッダレコードと呼ばれ、各セグメントの種類、大きさ、メモリ領域の最大値、最小値を保持し、その残りがメモリイメージとなっています。メモリイメージは、そのままの型でメモリにロードすれば即実行可能ですから「メモリイメージをトラック 0、セクタ 1, 2, 3, 4 に書き込めばよい」わけです。

ファイルを読む方法

次に、IPL, CMD を読み込まなければなりません。BASIC ならば

```
OPEN "IPL. CMD" FOR INPUT AS #1
```

などとして INPUT\$ などで簡単に読めますが、機械語では CP/M-86 の BDOS コールで行うのが普通でしょう。使うのは BDOS コールの 15 番ファイルのオープンと 20 番シーケンシャルな読み出しの機能です。

ファイルオープンの方法は

```
CL          15 (機能コード)
DX          FCB のオフセット
```

をセットし、

```
INT 224
```

を実行します。リターンコードは AL が 0, 1, 2, 3 ならば正常終了、0FFH ならファイルが発見できなかったことを表します。

FCB (ファイルコントロールブロック) は CP/M-86 でファイルを操作するときに必ず出てくるものです。ここではデフォルト FCB を使うので、FCB のオフセットは 5BH、すなわち

```
DX=5BH
```

とします。

「シーケンシャルな読み出し」機能はファイルをシーケンシャルに 128 バイトずつメモリに読み込む機能で、方法は

```
CL          20 (機能コード)
DX          FCB のオフセット
```

をセットし

```
INT 224
```

とします。転送先は **DMA バッファ** と呼ばれ、デフォルト状態でオフセット 80 H の位置にあります。

なお、シーケンシャルな読み出しを行う最初に、FCB 内の cr フィールドを 0 にする必要があります。これは、FCB の先頭から 32 バイト目に当たります。

リターンコードは AL が 0 で正常、1 でノーデータです。

ディスクに書き込む方法

トラック 0, サーフイス 0, セクタ 1, 2, 3, 4 に書くには ROM BIOS を直接コールするのが簡単でしょう。IPL. A86中の DSKI ルーチンの AH レジスタを

01010101=55H

と変更すれば「データの書き込み」になります。

これで IPL 書き込み用プログラムが作成できるはずです。これを WIPL. A86 (リスト3-13) とすれば,

ASM86 WIPL ②

GENCMD WIPL 8080 ②

で実行可能な CMD ファイルができます。そしてドライブ A にブートフロッピー (これから書き込むディスク) を入れ,

B:WIPL B:IPL. CMD ②

とすればドライブ A のディスクに IPL が書き込まれます。なお、このときドライブ B には WIPL. CMD, IPL. CMD が入っている必要があります。

リスト3-13

WRITE IPL

```

CSEG
ORG 100H

WIPL:
MOV CL, 15
MOV DX, 5CH
INT 224

MOV BYTE PTR :5CH+32, 0

MOV TRACK, 0
MOV SECTOR, 1

CALL READ_SEQUENTIAL

LI:
CMP SECTOR, 4
JG FIN

CALL READ_DATA

PUSH AX
CALL DSKO
POP AX

CMP AL, 1
JE FIN
    
```

```

INC SECTOR
JMPS LI

FIN:
XOR BL, BL
XOR CL, CL
INT 224

READ_DATA:
CALL READ_SEQUENTIAL

MOV DI, OFFSET BUFFER
CALL MOVE

CALL READ_SEQUENTIAL
MOV DI, OFFSET BUFFER+80
CALL MOVE
RET

READ_SEQUENTIAL:
MOV CL, 20
MOV DX, 5CH
INT 224
RET

MOVE:
CLD
MOV BX, DS
MOV ES, BX
MOV SI, 80H
    
```

```

MOV     CX,128
REP     MOVSB
RET

```

DSKO:

```

; ONE SECTOR WRITE
;

```

```

MOV     AH,55H
MOV     AL,70H
MOV     BX,100H
MOV     CH,1
MOV     CL,TRACK
MOV     DH,0

```

```

MOV     DL,SECTOR
MOV     BP,DS
MOV     ES,BP
MOV     BP,OFFSET BUFFER
INT     1BH
RET
END_CS:
DSEG
ORG     OFFSET END_CS
BUFFER  RB    256
TRACK   DB    0
SECTOR  DB    1
END

```

メインプログラムを作る

メインプログラムは何でもいいのですが、OS のシステムコールや BIOS を使わずに書かなければなりません。唯一使っているのは ROM BIOS だけです。また、ここでの IPL はメインプログラムロード後、セグメント 800H、オフセット 100H に飛び込むようにしたので、メインプログラムも

```
CSEG 800H
```

```
ORG 100H
```

```
MAIN:
```

としなければなりません。

そして、メインルーチンでもセグメントレジスタ、スタックポインタの初期化をきっちり行う必要があります。

メインプログラムを書き込む

IPL はサーフィス 0、トラック 1～16 のデータをロードしますから、メインプログラムをここに書き込まなければなりません。これは、明らかに WIPL-A86 とほとんど同じプログラムになります。

メインプログラムを書き込むプログラムを WMAIN. A86 (リスト 3-14)、メインプログラムを MAIN. A86 (リスト 3-15) とすれば

```
ASM86 MAIN ①
```

```
GENCMD MAIN 8080 ②
```

```
ASM86 WMAIN ③
```

GENCMD WMAIN 8080 ㊦

とし、MAIN. CMD, WMAIN. CMD をドライブ B に、ブートフロッピーをドライブ A に入れ、

B:WMAIN B:MAIN. CMD ㊦

とすれば、めでたくブートフロッピーの完成です。あとは本体の電源を切り、ふたたび入れてブートフロッピーをドライブに入れば、OS もないのに勝手に立ち上がり、勝手にメインプログラムが始まります。

リスト3-14

```

:
: WRITE MAIN PROGRAM
:
WMAIN:      CSEG
            ORG      100H
            MOV      CL,15
            MOV      DX,5CH
            INT      224
            MOV      BYTE PTR.5CH+32,0
            CALL     READ_SEQUENTIAL
            MOV      TRACK,1
FOR1:      CMP      TRACK,16
            JG       NEXT1
            MOV      SECTOR,1
FOR2:      CMP      SECTOR,16
            JG       NEXT2
            CALL     READ_DATA
            PUSH     AX
            CALL     DSKO
            POP      AX
            CMP      AL,1
            JE       FIN
            INC      SECTOR
            JMP      FOR2
NEXT2:      INC      TRACK
            JMP      FOR1
NEXT1:
FIN:      XOR      BL,BL
            XOR      CL,CL
            INT      224
READ_DATA: CALL     READ_SEQUENTIAL

```

```

MOV      DI,OFFSET BUFFER
CALL     MOVE
CALL     READ_SEQUENTIAL
MOV      DI,OFFSET BUFFER+80H
CALL     MOVE
RET
READ_SEQUENTIAL:
MOV      CL,20
MOV      DX,5CH
INT      224
RET
MOVE:
CLD
MOV      BX,DS
MOV      ES,BX
MOV      SI,80H
MOV      CX,128
REP     MOVSB
RET
DSKO:
:
: ONE SECTOR WRITE
:
MOV      AH,55H
MOV      AL,70H
MOV      BX,100H
MOV      CH,1
MOV      CL,TRACK
MOV      DH,0
MOV      DL,SECTOR
MOV      BP,DS
MOV      ES,BP
MOV      BP,OFFSET BUFFER
INT      1BH
RET
END_CS:
DSEG
ORG      OFFSET END_CS
BUFFER  RB      256
TRACK   DB      0
SECTOR  DB      1
END

```


リスト3-15

```

:
: MAIN PROGRAM
:
: POLYGON TRANSFORMATION
:

; 1000 MAX=8
MAX EQU 8

; 1010 VMAX=20
VMAX EQU 20

; 1015 X1=320-150 : Y1=200-150
X1 EQU 320-150
Y1 EQU 200-150

; 1017 X2=320+150 : Y2=200+150
X2 EQU 320+150
Y2 EQU 200+150

CSEG 800H
ORG 100H

MOV AX,CS
MOV DS,AX

CLI
MOV SS,AX
MOV SP,0FFFFH
STI

; 1030 SCREEN 3.0
MOV AH,40H
INT 18H

MOV AH,42H
MOV CH,0C0H
INT 18H

; 1040 GOSUB *SET.X.Y.VX.VY.C
CALL SET_X_Y_VX_VY_C

; 1050 FOR J=1 TO MAX
L1050: MOV J,1
FOR1:  CMP J,MAX
      JLE L1060
      JMP NEXT1

; 1060 I=J-1 : IF J=1 THEN I=MAX
L1060: MOV AX,J
      DEC AX
      MOV I,AX

      CMP J,1
      JNE L1070

      MOV I,MAX

; 1070 K=J+1 : IF J=MAX THEN K=1
L1070: MOV AX,J

```

メインプログラムはセグメント800H,
オフセット100Hからロード

セグメントスタック
の初期化

ROM BIOSによるスクリーンモードのセット

```

JNC     AX
MOV     K,AX

CMP     J,MAX
JNE     L1080

MOV     K,1

: 1080  OX1=X(I) : OY1=Y(I)
L1080:
MOV     SI,I
SHL     SI,1

MOV     AX,X(SI)
MOV     OX1,AX

MOV     AX,Y(SI)
MOV     OY1,AX

: 1090  OX2=X(J) : OY2=Y(J)
MOV     SI,J
SHL     SI,1

MOV     AX,X(SI)
MOV     OX2,AX

MOV     AX,Y(SI)
MOV     OY2,AX

: 1100  OX3=X(K) : OY3=Y(K)
MOV     SI,K
SHL     SI,1

MOV     AX,X(SI)
MOV     OX3,AX

MOV     AX,Y(SI)
MOV     OY3,AX

: 1110  LINE(OX1,OY1)-(OX2,OY2),0
MOV     AX,OX1
MOV     XX1,AX

MOV     AX,OY1
MOV     YY1,AX

MOV     AX,OX2
MOV     XX2,AX

MOV     AX,OY2
MOV     YY2,AX

MOV     COLOR,0

CALL    LINE

: 1120  LINE(OX2,OY2)-(OX3,OY3),0
MOV     AX,OX2
MOV     XX1,AX

MOV     AX,OY2
MOV     YY1,AX

MOV     AX,OX3
MOV     XX2,AX

MOV     AX,OY3

```

ラインルーチンをコール
(消去)

ラインルーチンをコール
(消去)

```

MOV     YY2,AX
MOV     COLOR,0
CALL    LINE

: 1130  VX=VX(J) : VY=VY(J)
MOV     SI,J
SHL     SI,1

MOV     AX,VX[SI]
MOV     VX,AX

MOV     AX,VY[SI]
MOV     VY,AX

: 1140  C1=C(I) : C2=C(J)
MOV     SI,I
SHL     SI,1

MOV     AX,C[SI]
MOV     C1,AX

MOV     SI,J
SHL     SI,1

MOV     AX,C[SI]
MOV     C2,AX

: 1150  X=OX2+VX : Y=OY2+VY
MOV     AX,OX2
ADD     AX,VX
MOV     X,AX

MOV     AX,OY2
ADD     AX,VY
MOV     Y,AX

: 1160  IF X<X1 THEN X=X1 : VX=-VX
CMP     X,X1
JGE     L1170
MOV     X,X1
NEG     VX

: 1170  IF X>X2 THEN X=X2 : VX=-VX
L1170:  CMP     X,X2
JLE     L1180

MOV     X,X2
NEG     VX

: 1180  IF Y<Y1 THEN Y=Y1 : VY=-VY
L1180:  CMP     Y,Y1
JGE     L1190

MOV     Y,Y1
NEG     VY

: 1190  IF Y>Y2 THEN Y=Y2 : VY=-VY
L1190:  CMP     Y,Y2
JLE     L1200

MOV     Y,Y2
NEG     VY

```

```
: 1200 LINE(0X1,0Y1)-(X,Y),C1
L1200:
```

```
    MOV     AX,0X1
    MOV     XX1,AX

    MOV     AX,0Y1
    MOV     YY1,AX

    MOV     AX,X
    MOV     XX2,AX

    MOV     AX,Y
    MOV     YY2,AX

    MOV     AX,C1
    MOV     COLOR,AX

    CALL    LINE
```

C1のカラーコードで
直線描画

```
: 1210 LINE(X,Y)-(0X3,0Y3),C2
```

```
    MOV     AX,X
    MOV     XX1,AX

    MOV     AX,Y
    MOV     YY1,AX

    MOV     AX,0X3
    MOV     XX2,AX

    MOV     AX,0Y3
    MOV     YY2,AX

    MOV     AX,C2
    MOV     COLOR,AX

    CALL    LINE
```

C2のカラーコードで
直線描画

```
: 1220 X(J)=X : Y(J)=Y
```

```
    MOV     SI,J
    SHL     SI,1

    MOV     AX,X
    MOV     X(SI),AX

    MOV     AX,Y
    MOV     Y(SI),AX
```

```
: 1230 VX(J)=VX : VY(J)=VY
```

```
    MOV     AX,VX
    MOV     VX(SI),AX

    MOV     AX,VY
    MOV     VY(SI),AX
```

```
: 1240 NEXT J
```

```
    INC     J
    JMP     FOR1
```

```
NEXT1:
```

```
: 1250 GOTO 1050
```

```
    JMP     L1050
```

```
: 1260
```

```
: 1270 *SET,X,Y,VX,VY,C
SET_X_Y_VX_VY_C:
```

```

: 1280 FOR I=1 TO VMAX
      MOV     I,1
FOR2:
      CMP     I,VMAX
      JG      NEXT2

: 1290  X(I)=INT(RND(I)*640)
L1290:
      MOV     SI,I
      SHL     SI,1

      MOV     AX,640
      CALL    RND

      MOV     X[SI],AX

: 1300  Y(I)=INT(RND(I)*400)
      MOV     AX,400
      CALL    RND

      MOV     Y[SI],AX

: 1310  VX(I)=INT(RND(I)*VMAX)-VMAX/2
      MOV     AX,VMAX
      CALL    RND
      SUB     AX,VMAX/2

      MOV     VX[SI],AX

: 1320  VY(I)=INT(RND(I)*VMAX)-VMAX/2
      MOV     AX,VMAX
      CALL    RND
      SUB     AX,VMAX/2

      MOV     VY[SI],AX

: 1330  C(I)=INT(RND(I)*7+1)
      MOV     AX,7
      CALL    RND
      INC     AX

      MOV     C[SI],AX

: 1340  NEXT I
      INC     I
      JMP     FOR2
NEXT2:
: 1340  RETURN
      RET

LINE:
      PUSH    DS
      MOV     BP,XX1
      MOV     CX,YY1
      MOV     DX,XX2
      MOV     SI,YY2
      MOV     BX,COLOR
      MOV     AX,60H
      MOV     DS,AX
      MOV     ES,AX

      MOV     ,640H,BI
      MOV     ,648H,BP
      MOV     ,64AH,CX
      MOV     ,656H,DX
      MOV     ,658H,SI

```

配列X, Y, VX, VY, Cを
乱数で初期化

ラインルーチン
(ROM BIOSをコール)

```

MOV     AX,0FFFFH
MOV     .660H,AX
MOV     AL,1
MOV     .668H,AL
MOV     CH,0B0H
MOV     BX,640H
MOV     AH,47H
INT     18H
POP     DS
RET

```

RND:

```

PUSH    BX
PUSH    CX
PUSH    DX
MOV     CX,AX
MOV     AX,259
MUL     SEED
ADD     AX,3
AND     AX,32767
MOV     SEED,AX
MUL     CX
MOV     BX,32767
DIV     BX

POP     DX
POP     CX
POP     BX
RET

```

乱数ルーチン

END_CS:

```

DSEG    800H
ORG     OFFSET END_CS

```

: 1020 DIM X(MAX9,Y(MAX),VX(MAX),VY(MAX),C(MAX))

```

X       RW      MAX+1
Y       RW      MAX+1
VX      RW      MAX+1
VY      RW      MAX+1
C       RW      MAX+1

```

配列

```

OX1     DW      0
OY1     DW      0

```

```

OX2     DW      0
OY2     DW      0

```

```

OX3     DW      0
OY3     DW      0

```

```

I       DW      0
J       DW      0
K       DW      0

```

```

XX1     DW      0
YY1     DW      0
XX2     DW      0
YY2     DW      0
COLOR   DW      0

```

```

C1      DW      0
C2      DW      0

```

```

SEED    DW      1234

```

END

CP/M-86のASM86でブートフロッピーを作る手順を述べました。ASM86でもこのようにCP/M-86とは無関係な(かつ有用な)プログラムが開発できることが分かったと思います。同様な方法で他機種のプログラムを9801で作ることもできるはずです。

15

MASM

MACRO 86の使い方

リスト3-16 MACRO86のソースプログラムの例

POP	ES
POP	DS
POP	BP
POP	DI
POP	SI


```

        POP     DX
        POP     CX
        POP     BX
        POP     AX
        IRET

        ENDM

CODE    SEGMENT PUBLIC
        ASSUME  CS:CODE,DS:CODE
        ORG     0000H
        ENTRY

        MOV     AH,1AH    ; SET DTA
        MOV     DX,OFFSET DTA
        INT     21H

        MOV     AH,4EH    ; FIND MATCH FILE
        MOV     DX,OFFSET PATH_NAME
        MOV     CX,17H
        INT     21H

NEXT:
        ENTRY

        MOV     AH,1AH    ; SET DTA
        MOV     DX,OFFSET DTA
        INT     21H

        MOV     AH,4EH    ; STEP THROUGH A DIRECTORY MATCHING FILES
        INT     21H

        EXIT

        ORG     100H
DTA     DB      128 DUP(?)
        ORG     200H
COND    DB      NORMAL
PATH_NAME DB     '*,*',0

CODE    ENDS
        END

```

リスト3-17 TEMP. OBJの内容

Dump Version 2.0

```

00000000  80 03 00 01 41 3B 96 07-00 00 04 43 4F 44 45 44  ....A:....CODED
00000010  98 07 00 68 05 02 02 01-01 EE A0 54 00 01 00 00  ...h.....T...
00000020  50 53 51 52 56 57 55 1E-06 8C C8 8E D8 B4 1A BA  PSQRVWU...*.9i.
00000030  00 00 CD 21 B4 4E BA 00-00 B9 17 00 CD 21 50 53  ..^iNコ..カ..^iPS
00000040  51 52 56 57 55 1E 06 8C-C8 8E D8 B4 1A BA 00 00  QRVWU...*.9i.
00000050  CD 21 B4 4F CD 21 73 08-C6 06 00 00 00 90 EB 06  ^!iO^!S..E.....
00000060  C6 06 00 00 FF 90 07 1F-5D 5F 5E 5A 59 5B 58 CF  .......]~ZYIXX
00000070  D0 9C 24 00 C4 10 00 01-01 00 01 C4 17 00 01 01  E.$..t.....t...
00000080  01 02 C4 2E 00 01 01 00-01 C4 3A 00 01 01 00 02  ..t.....t:....
00000090  C4 42 00 01 01 00 02 88-A0 09 00 01 00 02 FF 2A  tB.....t*
000000A0  2E 2A 00 D3 8A 02 00 00-74 00 00 00 00 00 00 00  ..*.E....t.....

```


21			EXIT	MACRO	
22				LOCAL	L1,L2
23				JNC	L1
24				MOV	COND.ERROR
25				JMP	SHORT L2
26				MOV	COND.NORMAL
27			L1:		
28			L2:		
29				POP	ES
30				POP	DS
31				POP	BP
32				POP	D1
33				POP	S1
34				POP	DX
35				POP	CX
36				POP	BX
37				POP	AX
38				IRET	
39					
40				ENDM	
41					
42	0000		CODE	SEGMENT	PUBLIC
43				ASSUME	CS:CODE,DS:CODE
44	0000			ORG	0000H
45				ENTRY	
46	0000	50	+	PUSH	AX
47	0001	53	+	PUSH	BX
48	0002	51	+	PUSH	CX
49	0003	52	+	PUSH	DX
50	0004	56	+	PUSH	S1
51	0005	57	+	PUSH	D1
52	0006	55	+	PUSH	BP
53	0007	1E	+	PUSH	DS

The Microsoft MACRO Assembler

06-17-10

PAGE 1-2

54	0008	06	+	PUSH	ES
55	0009	8C C8	+	MOV	AX,CS
56	000B	8E D8	+	MOV	DS,AX
57					
58	000D	B4 1A		MOV	AH,1AH : SET DTA
59	000F	BA 0100 R		MOV	DX,OFFSET DTA
60	0012	CD 21		INT	21H
61					
62	0014	B4 4E		MOV	AH,4EH : FIND MATCH FI
			LE		
63	0016	BA 0201 R		MOV	DX,OFFSET PATH_NAME
64	0019	B9 0017		MOV	CX,17H
65	001C	CD 21		INT	21H
66					
67	001E			NEXT:	
68				ENTRY	
69	001E	50	+	PUSH	AX
70	001F	53	+	PUSH	BX
71	0020	51	+	PUSH	CX
72	0021	52	+	PUSH	DX
73	0022	56	+	PUSH	S1
74	0023	57	+	PUSH	D1
75	0024	55	+	PUSH	BP
76	0025	1E	+	PUSH	DS
77	0026	06	+	PUSH	ES
78	0027	8C C8	+	MOV	AX,CS
79	0029	8E D8	+	MOV	DS,AX
80					
81	002B	B4 1A		MOV	AH,1AH : SET DTA
82	002D	BA 0100 R		MOV	DX,OFFSET DTA
83	0030	CD 21		INT	21H
84					
85	0032	B4 4F		MOV	AH,4FH : STEP THROUGH

A DIRECTORY MATCHING FILES

86	0034	CD 21		INT	21H
87					
88				EXIT	
89	0036	73 08	+	JNC	?20000
90	0038	C6 06 0200 R 00 90	+	MOV	COND.ERROR
91	003E	EB 06	+	POP	SHORT ?20001
92	0040	C6 06 0200 R FF 90	+	?20000: MOV	COND.NORMAL
93	0046		+	?20001:	
94	0046	07	+	POP	ES
95	0047	1F	+	POP	DS
96	0048	5D	+	POP	BP
97	0049	5F	+	POP	DI
98	004A	5E	+	POP	SI
99	004B	5A	+	POP	DX
100	004C	59	+	POP	CX
101	004D	5B	+	POP	BX
102	004E	58	+	POP	AX
103	004F	CF	+	IRET	
104					

The Microsoft MACRO Assembler

06-17-10

PAGE 1-1

105	0100			ORG	100H
106	0100	80 1	DTA	DB	128 DUP(0)
107		??			
108					
109					
110	0200			ORG	200H
111	0200	FF	COND	DB	NORMAL
112	0201	2A 2F 2A 00	PATH_NAME	DB	'*.*'.0
113					
114	0205		CODE	ENDS	
115				END	

The Microsoft MACRO Assembler

06-17-10

PAGE Symbols

-1

Macros:

Name	Length
ENTRY	0004
EXIT	0005

Segments and groups:

Name	Size	align	combine	class
CODE	0205	PARA		PUBLIC

Symbols:

Name	Type	Value	Attr
COND	L BYTE	0200	CODE
DTA	L BYTE	0100	CODE
ERROR	Number	0000	
NEXT	L NEAR	001E	CODE
NORMAL	Number	- 0001	
PATH_NAME	L BYTE	0201	CODE
?20000	L NEAR	0040	CODE
?20001	L NEAR	0046	CODE

Warning Severe
Errors Errors
0 0

リスト3-19 クロスリファレンスファイル TEMP. CRFの内容

Dump Version 2.0

```

00000000 3A 50 07 04 04 04 02 45-52 52 4F 52 04 02 4E 4F :P....ERROR..NO
00000010 52 4D 41 4C 01 45 52 52-4F 52 04 04 04 04 04 04 RMAL..ERROR.....
00000020 04 04 04 04 04 04 04 04-04 04 04 04 02 45 58 49 .....EXTI
00000030 54 04 04 04 04 04 04 04-04 04 04 04 04 04 04 T.....
00000040 04 04 04 04 02 43 4F 44-45 04 01 43 4F 44 45 01 .....CODE..CODE..
00000050 43 4F 44 45 04 04 01 45-4E 54 52 59 04 04 04 04 CODE..ENTRY....
00000060 04 04 04 04 04 04 04 04-04 04 01 44 54 41 04 04 .....DTA...
00000070 04 04 01 50 41 54 48 5F-4E 41 4D 45 04 04 04 04 ...PATH_NAME...
00000080 02 4E 45 58 54 04 01 45-4E 54 52 59 04 04 04 04 .NEXT..ENTRY....
00000090 04 04 04 04 04 04 04 04-04 04 01 44 54 41 04 04 .....DTA...
000000A0 04 04 04 04 01 45 58 49-54 04 01 3F 3F 30 30 30 ...EXIT..??000
000000B0 30 04 01 43 4F 4E 44 01-45 52 52 4F 52 04 01 3F 0..COND.ERROR...?
000000C0 3F 30 30 30 31 04 02 3F-3F 30 30 30 30 01 43 4F ?0001..??0000.CO
000000D0 4E 44 01 4E 4F 52 4D 41-4C 04 02 3F 3F 30 30 30 ND..NORMAL..??000
000000E0 31 04 04 04 04 04 04 04-04 04 04 04 04 02 44 1.....D
000000F0 54 41 04 04 04 04 04 02-43 4F 4E 44 01 4E 4F 52 TA.....COND.NOR
00000100 4D 41 4C 04 02 50 41 54-48 5F 4E 41 4D 45 04 04 MAL..PATH_NAME...
00000110 01 43 4F 44 45 04 04 05-00 00 00 00 00 00 00 00 .CODE.....

```

MACRO86ソースプログラムの特徴

マクロ機能 MACRO86というくらいですから、マクロ機能は最大の特徴の1つです。

プログラムを組んでいると同じようなテキストが何度も出てくる場合があります。ASM86などではそのたびに同じようなテキストを書かなければなりません。マクロ機能があれば一度定義するだけで、あとは同じテキストを書く代わりにマクロ名を置けばよいのです。

たとえば、レジスタ AX~DX をプッシュするとします。マクロ機能がなければ毎回、

```

PUSH AX
PUSH BX
PUSH CX
PUSH DX

```

①

と書かなければなりません。しかし、マクロ機能があれば

```

PUSH_ALL MACRO
    PUSH AX
    PUSH BX
    PUSH CX

```

PUSH DX

ENDM

と PUSH_ALL を一度定義するだけで、必要なときに

PUSH_ALL

と書くだけで①を記述したのと同じ働きをします。また、引数を指定することによって展開する命令を変えることもできます。変数XにAXレジスタを介して値をロードする命令 LET_X を作ってみましょう。

MACRO LET_X PAR

MOV AX,PAR

MOV X,AX

ENDM

これを使うときに

LET_X 123

とすれば

MOV AX, 123

MOV X, AX

となりますし、

LET_X BX

とすれば

MOV AX, BX

MOV X, AX

と展開されます。

マクロ機能をうまく使えば FOR～NEXT 文や WHILE～WEND 文、PRINT 文などを作ることもできます。アセンブリ言語をほとんど BASIC のように書くことも可能なわけです。

マクロ機能は便利ですが、使いすぎるとアSEMBル時間が長くなります。また、よく確かめたマクロならばよいのですが、バグがあるマクロの場合はデバッグが困難になります。マクロ機能を利用するときはよく使うものをライブラリのようにして持っておくのがよいでしょう。やむをえずその場で作る場合は、よく正統性を確かめてから使うことをお勧めします。

リロケータブル MACRO86はリロケータブルなオブジェクトを生成しま

す。サブルーチンごとにファイルを分けて個別にアセンブルし、最後にリンクして1つのプログラムにすることができます。また、よく使うサブルーチンをライブラリに登録し、必要なときだけリンクすることも可能です。さらに、ほかの言語とリンクすることもでき、メインプログラムはC言語、グラフィックスはアセンブリ言語でというプログラムも書けます。

アセンブリ言語で大きなプログラムを作るとき、1つのファイルで作るとアセンブルに大変な時間がかかりますが、小さなサブルーチンに分けて個別にアセンブルすればアセンブル時間は短くて済みます。

豊富なディレクティブ MACRO86には次の多くのディレクティブがあります(表3-3)。

メモリディレクティブはメモリ空間を制御する、条件ディレクティブは条件アセンブルのための、そしてマクロディレクティブはマクロ定義用の擬似命令です。リスティングディレクティブは、LST ファイルの形式を決めます。

MACRO86私見

プログラムを組むのは簡単だが、デバッグが大変というのが正直な感想です。デバッグはDEBUG.COMを使うわけですが、これはDDT86.COMと同程度でしかなく、一度シンボリックデバッグを知ってしまうとどうしてもまどろっこしくて困ります。

MS-DOS用のシンボリックデバッグもありますが、PUBLIC宣言した変数やラベルしか表示できないためほとんど使いものになりません。これはMACRO86がシンボルファイルを生成しないためといえるでしょう。とはいえ、MS-DOSで高級言語とリンク可能なアセンブラといえばMACRO86以外考えられないでしょう。デバッグのことを考えながら注意深くコーディングすれば、これほど高級なアセンブラはないといえるかもしれません。

WACS

DISK BASIC から呼ぶ機械語サブルーチン作成用に作られたのが、このWACSです。これまで、DISK BASICで機械語サブルーチンを組むとき、短い場合はモニタのアセンブラで、長い場合ASM86かMACRO86で組んでファイル転送する方法が普通でした。モニタのアセンブラではラベルの処理が大変

表3-3

メモリディレクティブ

ASSUME	セグメントレジスタの指定
COMMENT	コメントの開始
DB, DW, DD, DQ, DT	変数定義, 初期化
END	終了
EQLT	値の割りつけ
=	シンボルのセット, 再定義
EVEN	ロケーションカウンタの偶数化
EXTRN	外部のシンボル
GROUP	セグメントのグループ化
INCLUDE	ソースコードの挿入
LABEL	ラベルづけ
NAME	名前づけ
ORG	ロケーションカウンタのセット
PROC	プロシージャ
PUBLIC	外部から参照可能化
RADIX	基数変換
RECORD	レコード定義
SEGMENT	セグメント定義
STRUC	構造体

条件ディレクティブ

IF × × × ×
ELSE
ENDIF

マクロディレクティブ

MACRO	マクロ定義
ENDM	マクロの終了
EXITM	マクロからの抜け出し
LOCAL	局所ラベル
PURGE	マクロの削除
REPT	繰り返し
IRP	不定回繰り返し
IRPC	文字の繰り返し

&, <, >, ::, !, %

リスティングディレクティブ

PAGE	ページの幅, 長さ
TITLE	タイトル
SUBTTL	サブタイトル
%OUT	メッセージ出力
.LIST, .XLIST	リスト出力の抑止
.SFCOND/.LFCOND/.TFCOND	真偽によるリスト出力, 抑止
.XALL/.LALL/.SALL	マクロ部分のリスト出力, 抑止
.CREF/.XCREF	

で、ASM86やMACRO86では別のOSを立ち上げてファイル転送しなければならず、やはり大変でした。ファイルコンバータを自分で作った人も多いでしょう。

ところが、WACSはBASIC上で動作します。そのためOSの立ち上げやファイル転送の必要はありません。以下、WACSの特徴を述べます。

超高速アセンブル

ASM86もMACRO86もソースファイルはディスク上にあります。そのため、アセンブル時間の多くがディスクアクセスに費やされます。ところが、WACSはプログラムをメモリ上にもっているため、非常に高速なアセンブルが可能です。短いプログラムならばあっという間に、少々長くても数秒でアセンブルを終了します。ASM86やMACRO86では5分10分待つことはざらですが、WACSはそんなことはありません。

半面、大きなプログラムはメモリに入りきらないこともあります。しかし、その場合もコモンラベルを使い、プログラムを分割してアセンブルできるわけです。BASICから呼ぶ機械語サブルーチンがそんなに巨大になることはあまりないと思いますが……。

スクリーンエディタと一体型

WACSにはスクリーンエディタがついています。しかし、DOS環境のようにエディタを呼び出してテキストを作り、エディタを抜けてアセンブラを呼び出し、アセンブルして実行する「エディタはエディタ、アセンブラはアセンブラ」というバラバラな状態ではありません。WACSではエディタやアセンブラが有機的に結合しています。

エディタでテキストを作成すれば、エディタを抜けることなく、すぐにアセンブルを開始します。また、エラーがあればすぐにエディットしてふたたびアセンブルできます。

WACSのエディタはマルチウィンドウで、スクリーンエディタとしても十分すぎる機能をもっています。また、スクロールもきわめて高速でコンパイラで書かれたエディタのようにイライラさせません。

エラートレース機能

アSEMBル中にエラーが生じた行にはエラーマークがつけられ、WACSのエディタはそのエラー行を瞬時に探し出します。一般のアセンブラを使っている場合、エラー行探しは面倒な作業ですが、WACSでは非常に簡単です。

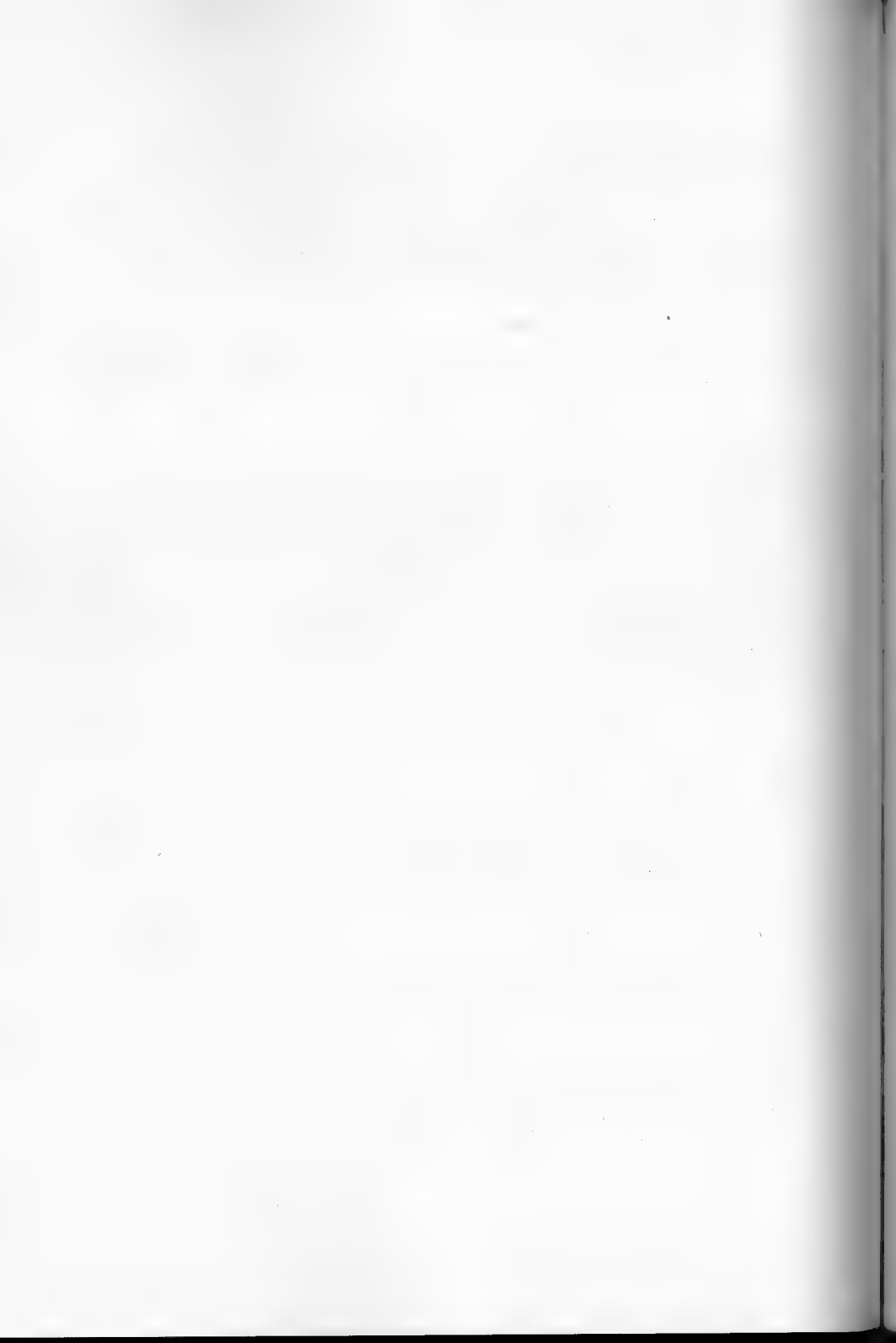
行シンタックスチェック機能

1行シンタックスチェック機能を使うと、1行を打ち終わった段階でシンタックスチェックを行いますから、打ち間違いはなくなります。

BASコマンド

機械語ルーチンが完成したら、BASICとリンクが必要です。機械語ルーチンのエントリが1つならよいのですが、複数あったり多くの機械語ルーチンの変数とやりとりする場合、ラベルや変数の値を調べるのはやっかいです。DOSのアセンブラの場合シンボルテープを見ながらBASICの変数に代入していきますが、WACSはBASコマンドでリンクに必要なBASICプログラムを自動作成してくれます。

WACSはマニアの作ったマニアのためのアセンブラといえるのではないのでしょうか。これまでのエディタ・アセンブラとは違った使いやすいアセンブラでしょう。



第4章

PC-9801のグラフィック

アセンブラの使い方が分かったところで、PC-9801で重要なGDC(7220)のプログラミングを解説します。

CPU8086とGDC7220

8ビット系パソコンをかなり使ってきましたが、どれもグラフィックや速度の面で満足できないものばかりでした。16ビット系にしてもCPUでラインを描いているものが大半で、グラフィックに関してはどれもかんばしくないといった印象をもっています。

その中でPC-9801はCPUに8086、グラフィックにGDC(Graphic Display Controller) NEC μ PD7220D を使用しており、ほぼ満足のいくパソコンといえるでしょう。

もちろん不満な点があります。たとえば8086は16ビットというものの、かなり以前に発表された石でアーキテクチャはあまりよいとは思えません。特にセグメントの概念が好きになれません。

後出の68000と比較するのは酷かもしれませんが、アセンブラでプログラミングしたとき、68000はあたかも高級言語であるかのように思えました。同じ16ビットでこうも違うのかと感じてしまいます。しかし、これも16ビットCPUの8086に比べれば光っているといえるでしょう。

一方、GDC7220は1981年の春に発表されて以来、注目を集めてきたLSIです。直線、円弧、ズーム、パニングなど豊富な機能をもっています。

もちろんこの石にも欠点があります。その1つに外づけICをかなり必要とすることがあげられます。さらにパラメータの設定が多すぎることも欠点といえましょう。私自身、68000やZ80のアセンブラ、FORTH、BASICなどでドライバルーチンを組んでみましたが、確かにパラメータが多く、たった1本のラインを引くのになんて長いプログラムが必要なのかと思ってしまうほどです。後出のリスト4-1を参照してください。

しかし、画面は非常に高速で、パラメータセットのオーバーヘッドを相殺しても十分余りあります。インテルがセカンドソースを出したり、シャープがバ

ソコンに採用するのもうなずけます。

ズーム機能もなかなかおもしろく、しばらくは7220の機能を中心に述べてみましょう。

BASIC

BASIC は例によって N88(86)-BASIC がついています。機能的には申し分ないのですが、せっかくの 8086+GDC マシンも BASIC ではありがたみが半減してしまいます。

ワールド座標の概念は、便利な半面ウィンドウリングなどに時間がかかります。また、7220のサークル機能も使えません。さらに、1ドットずつ打っていくグラフィックなど、ハードウェアの能力を犠牲にしているところも多くあります。

しかし、この PC-9801 はアセンブラで動かすとすごい力を発揮するでしょう。もちろん BASIC マシンとしても、パソコンの中では群を抜いています。

Lineのプログラム

ここでは、BASIC で LINE 文を使わずに線を引くプログラム (リスト4-1) をとりあげました。BASIC で直接7220をドライブしてみました。

アセンブラで画面処理をするとき、GDC を操作することは不可欠ですが、コマンド、パラメータの設定など分かりにくい部分が多いので、ここでは BASIC で書いてみました。あとでアセンブラによる例も載せ、ゲームを作るときの参考にしていただくつもりです。

GDC のコントロールは、コマンドとパラメータを送ることによって行います。コマンドライトポートは A2H、パラメータライトポートは A0H です。また、描画中だとか FIFO が FULL だとか、GDC の状態を示すステータスリードポートは A0H です。VRAM データを読むデータリードポートには A2H が充てられます。

GDC コマンドには、表4-1の21種類があります。個々のコマンドについては、後ほどプログラムを追いながら説明していきます。

コマンドの送り方ですが、無条件に書けばよいというわけではありません。GDC には、コマンドやパラメータを16バイトまでためておく FIFO がありま

す。これでCPUがGDCにデータを送り終わると、すぐにほかの仕事ができるようになります。ちょうど、プリンタのリングバッファの働きに似ています。

そのため、FIFOがいっぱいになっていないことを書き込む前に確認しなければなりません。逆に空になっていることを調べてもよいのですが、FIFOが空になるまで待たされるため、前者の方法がよいでしょう。

先ほど、ステータス・リードポートはA0Hといましたが、各ビットは表4-2のようになっています。FIFO FULLは第1ビットですから、

$[\text{inp}(\text{A0H})\text{and}2]=0$

を確認して、その後にコマンドなどを送ればよいのです(後出OUT.COMMANDの項参照)。

ラインを1本引くのに必要なコマンドはTEXTW, WRITE, CSRW,

表4-1 NEC μ PD7220 GDCユーザーズマニュアルより引用

GDCには以下に示す21種のコマンドが用意されている。

動作制御

コマンド	動作内容	(MSB)コマンド・コード(LSB)
RESET	初期化動作	0 0 0 0 0 0 0 0
SYNC	動作モード, 同期信号波形の定義	0 0 0 0 1 1 1 DE
MASTER/ SLAVE	マスタ動作, スレーブ動作の選択	0 1 1 0 1 1 1 M

表示制御

コマンド	動作内容	(MSB)コマンド・コード(LSB)
START**	表示の開始の指示	0 1 1 0 1 0 1 1
		0 0 0 0 1 1 0 1
STOP	表示の停止の指示	0 0 0 0 1 1 0 0
ZOOM	拡大表示係数, 拡大描画係数の設定	0 1 0 0 0 1 1 0
SCROLL	表示開始アドレス, 表示領域の設定	0 1 1 1 ← RA →
CSRFORM	文字表示時のカーサ形状などの設定	0 1 0 0 1 0 1 1
PITCH	映像メモリ水平方向ワード数の設定	0 1 0 0 0 1 1 1
LPEN	ライトペン・アドレスの読み出し指示	1 1 0 0 0 0 0 0

VECTW, VECTE です。

TEXTW

このコマンドは LINE, CIRCLE などの線を実線にするか、破線にするかを指定します。

LINE の場合、78H で、パラメータは 2 つです。パラメータを FFH, FFH とすると実線、33H, 33H とすると破線が描かれます。また、00H, 00H とすればラインを消去することができます。どれも BASIC の LINE 命令の感覚で使えます。

ためしにリスト1240行の

表 4-2

bit 0.....	DATA READY
bit 1.....	FIFO FULL
bit 2.....	FIFO EMPTY
bit 3.....	DRAWING
bit 4.....	DMA EXECUTE
bit 5.....	VSYNC
bit 6.....	HBLANK
bit 7.....	LIGHT PEN

描画制御

コマンド	動 作 内 容	(MSB) コマンド・コード (LSB)
VECTW	描画に必要な各種パラメータの設定	0 1 0 0 1 1 0 0
VECTE	直線、四辺形、円弧描画の実行の指示	0 1 1 0 1 1 0 0
TEXTW	グラフィックス・テキスト・コード設定	0 1 1 1 1 RA
TEXTE	グラフィックス・テキスト描画実行指示	0 1 1 0 1 0 0 0
CSRW	描画アドレスの設定	0 1 0 0 1 0 0 1
CSRR	描画アドレスの読み出しの指示	1 1 1 0 0 0 0 0
MASK	マスク・レジスタ値の設定	0 1 0 0 1 0 1 0

映像メモリ制御

コマンド	動 作 内 容	(MSB) コマンド・コード (LSB)
WRITE	パラメータの映像メモリへの書き込み準備	0 0 1 WLH 0 MOD
READ	映像メモリ・データの読み出しの指示	1 0 1 WLH 0 MOD
DMAW	映像メモリへの DMA 転送開始の指示	0 0 1 WLH 1 MOD
DMAR	映像メモリからの DMA 転送開始の指示	1 0 1 WLH 1 MOD

PARAMETER=&HFF

を &H66 にしてみましょう。破線になるはずです。

WRITE

WRITE コマンドは、ラインを引く場合 20H を、消去したいときには 22H を用います。

CSRW

描画を開始する点のアドレスと、ドットアドレスを設定するコマンドです。

これを使うにあたっては、VRAM のアドレスが CPU と GDC とではまったく違うことに注意します。GDC のアドレスはブルーが 4000H から、レッドが 8000H から、グリーンが C000H からです (図 4-1)。

ドットアドレスについても同様の注意が必要です。CPU では左が MSB なのに対し、GDC では右が MSB となっています (図 4-2)。

また、CPU は 1 アドレス 8 ビットなのに対し、GDC は 16 ビットになってい

図4-1

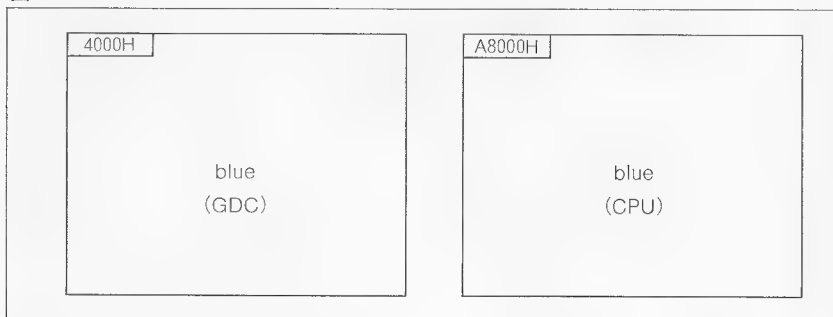
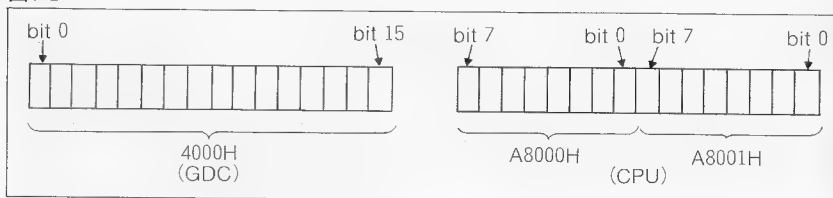


図4-2



ます。アドレスの割り振りこそ違いますが、CPU、GDC どちらでアクセスしようと物理的にはまったく同じ VRAM です。

ワークアドレスを EAD, ドットアドレスを dAD とすると、ブルーの点 (x, y) は、

$$EAD = \&H4000 + 40 * y + \text{int}(x/16)$$

$$dAD = X \bmod 16$$

で求めることができます。

CSRW コマンドのアドレスは 49H で、パラメータは EAD_L, EAD_M, それに

dAD	O O	EAD ₁₁
-----	-----	-------------------

の 3 つを表せばよいのです。これについてはプログラム中の *CULADR を参照してください。

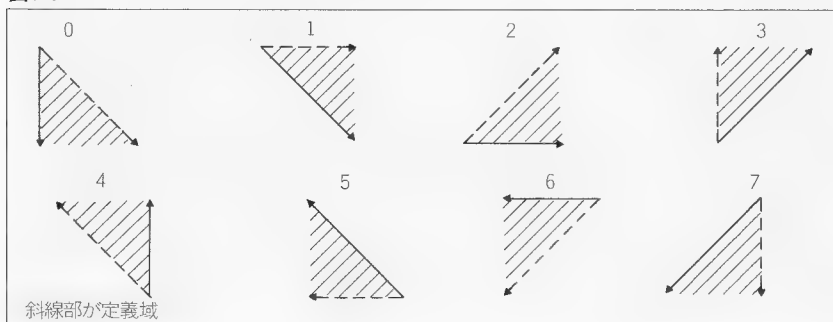
VECTW

描画の方向、描画用パラメータなどを設定するコマンドで、アドレスは 4CH です。

GDC は基本的に 0°～45°方向の直線しか引けません。それを DIR (方向) を変えることで全方向引けるようにしましょう (図 4-3)。DIR は 45°おきの 8 方向が存在します。ただし、ラインの場合データを入れ替えることによって 4 方向で処理できます。

$$\text{LINE}(x_1, y_1) - (x_2, y_2)$$

図4-3



のとき、

$$\Delta x = x_2 - x_1, \Delta y = y_2 - y_1$$

から

$$\Delta x \geq 0$$

つまり、 (x_1, y_1) と (x_2, y_2) を入れ替えればよいのです。

DIR の決定と $\Delta x, \Delta y$ の値との関係は図 4-4 のフローチャートを見れば分かるでしょう。この部分はプログラムの *CULDIR に当たります。

直線を引くには GDC 内部のレジスタ DC, D, D2, D1 を設定しなければなりません。

設定値は

$$DC = \Delta x$$

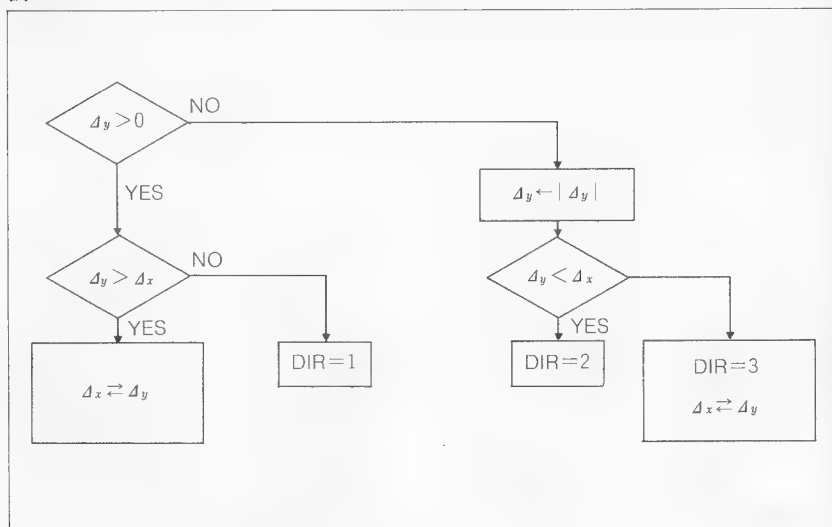
$$D = 2 * \Delta y - \Delta x$$

$$D2 = 2 * \Delta y - 2 * \Delta x$$

$$D1 = 2 * \Delta y$$

で、プログラムでは *CULPAR の部分です。結局 VECTW はコマンドとして 4CH を送ったあと、パラメータ

図4-4



8+DIR, DC_L, DC_H, D₂, D_H, D2_L, D2_H, D1_L, D1_H

を送ればよいのです (VECTW の項参照)。

VECTE

GDC に描画するように命令を出すコマンドで、アドレスは 60CH です。

以上、いくつかのコマンドを紹介しましたが、これらを踏まえて作られたのがプログラム4-1です。

リスト4-1

```
1000 *LINE.ROUTINE line(x1,y1)-(x2,y2)
1010 GOSUB *INPUT.PARAMETER
1020 GOSUB *TEXTW
1030 GOSUB *WRITEI
1040 GOSUB *INIT
1050 GOSUB *CULADR
1060 GOSUB *CSRW
1070 GOSUB *CULDIR
1080 GOSUB *CULPAR
1090 GOSUB *VECTW
1100 GOSUB *VECTE
1110 END
1120 *OUT.COMMAND WHILE INP(&HA0) AND 2:WEND:OUT &HA2,COMMAND:RETURN
1130 *OUT.PARAMETER WHILE INP(&HA0) AND 2:WEND:OUT &HA0,PARAMETER:RETURN
1140 *OUT.WORD.PARAMETER
1150 PL=VAL("&H"+RIGHT$(RIGHT$("0000"+HEX$(PARAMETER),4),2))
1160 PH=VAL("&H"+LEFT$(RIGHT$("0000"+HEX$(PARAMETER),4),2))
1170 PARAMETER=PL : GOSUB *OUT.PARAMETER
1180 PARAMETER=PH : GOSUB *OUT.PARAMETER
1190 RETURN
1200 *INPUT.PARAMETER:INPUT "X1,Y1,X2,Y2":X1,Y1,X2,Y2:RETURN
1210
1220 *TEXTW
1230 COMMAND=&H78:GOSUB *OUT.COMMAND
1240 PARAMETER=&HFF:GOSUB *OUT.PARAMETER:GOSUB *OUT.PARAMETER
1250 RETURN
1260 *WRITEI COMMAND=&H20:GOSUB *OUT.COMMAND:RETURN
1270 *INIT
1280 IF X1>X2 THEN SWAP X1,X2:SWAP Y1,Y2
1290 IF X1=X2 THEN IF Y1>Y2 THEN SWAP Y1,Y2
1300 RETURN
1310 *CULADR
1320 EAD=&H4000+40*Y1+X1*16
1330 EADM=EAD*256:EADL=EAD MOD 256
1340 DAD=X1 MOD 16
1350 RETURN
1360 *CSRW
1370 COMMAND=&H49:GOSUB *OUT.COMMAND
1380 PARAMETER=EADL : GOSUB *OUT.PARAMETER
1390 PARAMETER=EADM:GOSUB *OUT.PARAMETER
1400 PARAMETER=16*DAD:GOSUB *OUT.PARAMETER
1410 RETURN
1420 *CULDIR
1430 DX=X2-X1:DY=Y2-Y1
1440 IF DX<0 THEN *DY.LE.0
1450 IF DY>0 THEN IF DY>DX THEN DIR=0 :SWAP DX,DY:GOTO *END,CULDIR ELSE DIR=1:G
```

●このプログラムは、個人で利用するほかは
著作権上、無断複製を禁じられています。
COPYRIGHT ©1983 Y. NISHIMURA

```

010 *END.CULDIR
1460 *DY.LE.0 DY=-DY:IF DY<DX THEN DIR=2 ELSE DIR=3:SWAP DX,DY
1470 *END.CULDIR
1480 RETURN
1490 *CULPAR DC=DX:D=2*DY-DX:D2=2*DY-2*DX:D1=2*DY:RETURN
1500 *VECTW
1510 COMMAND=&H4C:GOSUB *OUT.COMMAND
1520 PARAMETER=B:DIR:GOSUB *OUT.PARAMETER
1530 PARAMETER=DC:GOSUB *OUT.WORD.PARAMETER
1540 PARAMETER=D:GOSUB *OUT.WORD.PARAMETER
1550 PARAMETER=D2:GOSUB *OUT.WORD.PARAMETER
1560 PARAMETER=D1:GOSUB *OUT.WORD.PARAMETER
1570 RETURN
1580 *VECTE COMMAND=&H6C:GOSUB *OUT.COMMAND:RETURN

```

ROM内ルーチンについて

PC-9801のROM内にはCP/MのBIOSのようなものがあって、これをコールすることによって、かなりのサービスを受けられます。1文字入出力、ブザー、画面関係など、およそ必要なルーチンは、ROM内にあります。コールの方法は、ソフトウェアインタラプト (INT) 命令で、レジスタを引数として行っているようです。

ここでとり上げる Line ルーチンも、この BIOS のような部分にあります。ですから、それをコールすることにより、Line を引くことも可能となります。しかし、それは汎用ルーチンであり、またソフトウェアインタラプトによりコールするため、オーバーヘッドが大きいのです。ゲームや高速描画を必要とする場合、やはり自分で Line ルーチンを書かなければなりません。初期設定など高速性の要求されないときには、ROM 内ルーチンを大いに利用してほしいと思います (CP/M86 の管理下でも、この ROM 内ルーチンは利用可能です)。

Line ルーチン

それでは、Line ルーチンの説明に入りましょう。前の BASIC によるプログラムを、アセンブラに落としていくことにします。アセンブラでプログラムする前に、高級言語でロジックチェックして、確実に動くことを確認してから、アセンブラに落としていくのは、きわめて効率がよく、ロジカルなバグの発生を非常に低く抑えることができます。高級言語で、ここはどんなふうにアセンブルするかを考えながら、プログラムしていくと効果的です。

このルーチンは説明用ですから、最適化 (サブルーチンを展開したり、乗算をシフトで行ったり、引数をレジスタで渡したりなど) はしてはいません。も

つとも、速度がそれほど落ちるわけではありません。

それでは、プログラムを見ていきましょう。

Lineルーチンの使い方

x_1, y_1, x_2, y_2 , color の各変数を、セットしてコールします。color は、

青 color=0 赤 color=1 緑 color=2

とします。ほかの色の Line を引くときは、色を変えて、2度（白なら3度）Line ルーチンを呼びます。たとえば、紫は、赤と緑だから、

```
mov color, 1
call line
mov color, 2
call line
```

とします。

LINE:

CALL	TEXTW	線種(実線破線等)を指定するルーチン
CALL	WRITE	描画か消去かの指定するルーチン
CALL	INIT	(x_1, y_1), (x_2, y_2)のイニシャライズ
CALL	CULADR	描画実行アドレス、ドットアドレスをセットするルーチン
CALL	CSRW	csrwコマンドの発行
CALL	CULDIR	描画方向の計算
CALL	CULPAR	vectw用パラメータのセット
CALL	VECTW	vectwコマンド発行
CALL	VECTE	vecteコマンド発行
RET		おわり

次に各サブルーチンを説明していきます。

textwルーチン

実線か破線かを指定します。

TEXTW: MOV COMMAND, 78H

変数 command に 78h を代入します。このように、8086では、イミディエイト値をメモリに直接（レジスタを介さず）ロードできます。

CALL	OUTC	GDCへコマンドを送出
MOV	PARMTR, 0FFH	パラメータをFFHにセット
CALL	OUTP	GDCへパラメータを送出
CALL	OUTP	//
RET		おわり

writeルーチン

DGC に、描画か、消去かを指令するルーチンです。

WRITE:			描画を指定
	MOV	COMMAND, 20H	DGCへコマンド送出
	CALL	OUTC	おわり
	RET		

initルーチン

(x_1, y_1) (x_2, y_2) を必要に応じて入れ替えるルーチンです。

```
INIT:
    MOV     AX, X2
    CMP     AX, X1
    JGE     INIT1
    XCHG     X1, AX
```

もし $x_2 \geq x_1$ ならば init 1へ

8086では、レジスタとメモリを交換できます。

```
INIT1:  MOV     X2, AX
        MOV     AX, Y1
        XCHG     Y2, AX
        MOV     Y1, AX
        MOV     AX, X1
        CMP     AX, X2
        JNE     INIT2
        MOV     AX, Y2
        CMP     AX, Y1
        JGE     INIT3
        XCHG     Y1, AX
        MOV     Y2, AX
        RET
```

x_1 と x_2 を交換

y_1 と y_2 を交換

もし $x_1 \neq x_2$ ならば init 2へ

もし $y_2 \geq y_1$ ならば init 3へ

$y_1 \leftrightarrow y_2$

おわり

culadr ルーチン

GDC の描画開始アドレス、ドットアドレスを計算するルーチンです。

```
CULADR: MOV     AL, COLOR
        CMP     AL, 0
        JNE     CUL1
        MOV     BX, 4000H
        JMP     CUL2
        MOV     BX, 8000H
        JMP     CUL2
        MOV     BX, 0C000H
        MOV     EAD, BX
```

Color $\neq 0$ ならば Cul 1へ

color = 0 ならば VRAMの開始番地4000Hを持って cul 2へ

color = 1 ならば Cul 3へ

color = 1 ならば VRAM開始番地8000Hを持って cul 2へ

color = 2 ならば VRAM開始番地C000H
eadに一時bxを入れる

MOV	AX, X1	} $x_1 / 16$ を計算
MOV	CL, 4	
SHR	AX, CL	

このように、8086ではシフト回数を CL レジスタで指定できます。

ADD EAD, AX

メモリにレジスタ値を加えることも可能です。

MOV	AX, 40	} $40 \cdot y_1$ を計算
MOV	BX, Y1	
MUL	BX	

8086には、乗算命令 (mul, imul)、除算命令 (div, idiv) があり、プログラムの高速化、簡略化が図られています。

ADD	EAD, AX	eadに代入
MOV	AX, X1	} $dad = x_1 \bmod 16$
AND	AL, 0FH	
MOV	DAD, AL	
RET		

csrw ルーチン

CSRW コマンドを発行するルーチンです。

CSRW:

MOV	COMMAND, 49H	} GDCに49h (: csw) を送出
CALL	OUTC	
MOV	AX, EAD	} ワード長のデータeadをバロメータとしてGDCへ送出
MOV	WRDPAR, AX	
CALL	OUTWP	
MOV	AL, DAD	} $al = dad \cdot 16$
MOV	CL, 4	
SHL	AL, CL	
MOV	PARMTR, AL	} $dad \cdot 16$ をパラメータとして送出
CALL	OUTP	
RET		

culdir ルーチン

描画方向、 Δx , Δy を求めるルーチンです。

CULDIR:

MOV	AX, X2	} $\Delta x = x_2 - x_1$
SUB	AX, X1	
MOV	DELTA_X, AX	
MOV	AX, Y2	} $\Delta y = y_2 - y_1$
SUB	AX, Y1	
MOV	DELTA_Y, AX	

	CMP	AX, 0	} $\Delta y \leq 0$ ならば dir 1へ
	JLE	DIR1	
	MOV	BX, DELTA_X	} $\Delta x \leq \Delta y$ ならば dir 2へ
	CMP	AX, BX	
	JLE	DIR2	
	MOV	DIR, 0	dir = 0
	MOV	AX, DELTA_X	} $\Delta x \rightleftharpoons \Delta y$
	XCHG	DELTA_Y, AX	
	MOV	DELTA_X, AX	
	JMPS	DIR3	dir 3へ jumpsはセグメント内ジャンプ
DIR2:	MOV	DIR, 1	} dir = 1 として dir 3へ
	JMPS	DIR3	
DIR1:	NEG	DELTA_Y	$\Delta y \leftarrow -\Delta y$
	MOV	BX, DELTA_Y	} $\Delta y > \Delta x$ ならば dir 4へ
	CMP	BX, DELTA_X	
	JG	DIR4	
	MOV	DIR, 2	} dir = 2 として dir 3へ
	JMPS	DIR3	
DIR4:	MOV	DIR, 3	dir = 3
	MOV	AX, DELTA_X	} $\Delta x \rightleftharpoons \Delta y$
	XCHG	DELTA_Y, AX	
	MOV	DELTA_X, AX	
DIR3:	RET		おわり

culpar ルーチン

vectw コマンド用パラメータの計算です。

```

CULPAR:
    MOV    AX, DELTA_X
    MOV    DC_REG, AX
    MOV    AX, DELTA_Y
    SAL    AX, 1
    SUB    AX, DELTA_X
    MOV    D_REG, AX
    MOV    AX, DELTA_Y
    SUB    AX, DELTA_X
    SAL    AX, 1
    MOV    D2_REG, AX
    MOV    AX, DELTA_Y
    SAL    AX, 1
    MOV    D1_REG, AX
    RET

```

$DC = \Delta x$
 $D = 2 * \Delta y - \Delta x$
 $D2 = 2 \Delta y - 2 \Delta x$
 $D1 = 2 \Delta y$
 おわり

vectw ルーチン

GDC へ vectw コマンドを発行します。

VECTW:

MOV	COMMAND, 4CH	}	4ch (vectw)をGDCへ送出
CALL	OUTC		
MOV	AL, DIR	}	(dir or 8)をパラメータとして送出
OR	AL, 8		
MOV	PARMTR, AL	}	
CALL	OUTP		
MOV	AX, DC_REG	}	dc_regの値をパラメータとして発出
MOV	WRDPAR, AX		
CALL	OUTWP		
MOV	AX, D_REG	}	d_regの値をパラメータとして送出
MOV	WRDPAR, AX		
CALL	OUTWP		
MOV	AX, D2_REG	}	d2_regの値をパラメータとして送出
MOV	WRDPAR, AX		
CALL	OUTWP		
MOV	AX, D1_REG	}	d1_regの値をパラメータとして送出
MOV	WRDPAR, AX		
CALL	OUTWP		
RET			おわり

vecteルーチン

vecte コマンドの発行するルーチンです。

VECTE:			
MOV	COMMAND, 6CH	}	6chをコマンド送出
CALL	OUTC		
RET			おわり

outcルーチン

GDC にコマンドを送出するルーチンです。

OUTC:			
OUTCLP: IN	AL, STATPT	}	(ステータスリードポートよりGDCのステータスを入力) GDCのFIFOがfullでなくなるまで待つ
AND	AL, 2		
JNZ	OUTCLP		
MOV	AL, COMMAND	}	コマンドをコマンド出力ポートへ出力
OUT	COUTPT, AL		
RET			おわり

outpルーチン

GDC に、パラメータを送出するルーチンです。

OUTP:	
OUTPLP: IN	AL, STATPT

AND	AL, 2	}	FIFOがFullでなくなるまで待つ
JNZ	OUTPLP		
MOV	AL, PARMTR	}	parmtrをパラメータ出力ポートより
OUT	POUTPT, AL		
RET			おわり

outwpルーチン

GDC には、ワード長のデータをパラメータとして、送出することが多いため、ワード出力用のルーチンを作りました。

OUTWP:	MOV	AX, WRDPAR	}	上位バイトを送出
	MOV	PARMTR, AL		
	CALL	OUTP	}	下位バイトを送出
	MOV	PARMTR, AH		
	CALL	OUTP		
RET				おわり

以上が、ラインルーチンです。これをテストするルーチンを以下に示します。このテストルーチンを動かせば、いかに Line 文が速いか、認識できるでしょう。

TEST:	XOR	AX, AX	}	Start コマンド
	MOV	DS, AX		
	MOV	COMMAND, 0DH		
	CALL	OUTC		
MAIN:	XOR	AX, AX	}	x2 = 639 - ax
	MOV	X1, AX		
	MOV	BX, 639		
	SUB	BX, AX		
	MOV	X2, BX		
	XOR	BX, BX		
	MOV	Y1, BX		y1 = 0
	MOV	BX, 199		y2 = 199
	MOV	Y2, BX		
	PUSH	AX	}	color = al and 3 lineルーチンをコール
	AND	AL, 3		
	MOV	COLOR, AL		
	CALL	LINE		
	POP	AX		ax = ax + 1
	INC	AX		
	CMP	AX, 640	}	ax ≧ 640 ならば main へ ax をクリア
	JNE	MAIN		
MAIN2:	XOR	AX, AX		x1 = 639
	MOV	BX, 639		
	MOV	X1, BX		y1 = ax
	MOV	Y1, AX		
	XOR	BX, BX		x2 = 0
	MOV	X2, BX		
	MOV	BX, 199	}	y2 = 199 - ax
	SUB	BX, AX		
	MOV	Y2, BX		
	PUSH	AX		

AND	AL, 3	} color = al and 3
MOV	COLOR, AL	
CALL	LINE	} lineルーチンをコール
POP	AX	
INC	AX	} ax が 200 ならば main 2へ
CMP	AX, 200	
JNE	MAIN2	} おわり

直線を、色に変えながら画面全体に描くプログラムです。BASIC では、次のようになるでしょう。

```
1000 for x=0 to 639:
```

```
line (x, 0)-(639-x, 399), 2^(x mod 3):
```

```
next
```

```
1010 for y=0 to 199:
```

```
line (639, y)-(0, 199-y), 2^(y mod 3):
```

```
next
```

BASIC から call する場合、プログラムの最後は、`ret`ではなく `iret` にしないでなりません。

CP/M86 のユーザは、このリストを入れて、

ASM86 ファイル名 ②

GENCMD ファイル名 ②

ファイル名 ②

とすれば、実行できます。CP/M86 をもっていない人のために、アセンブラのリスティングファイルを載せておきます (リスト4-2)。

このプログラムは説明用に作ってあるので、BASIC のプログラムのロジックをそのままとり入れました。`mul` 命令を使ったところは、シフトに置き換えたり、テーブルサーチで高速化したりすることが可能です。そのほかパラメータをレジスタで渡すようにしたり、サブルーチン群を縦に展開したりすれば、少しはスピードが上がるでしょう。このままでも、十分に高速なのはご覧になったとおりです。

リスト4-2

```

:
: GDC DEMONSTRATION
:
STATPT EQU    0A0H    : STATUS READ PORT=A0H
COUTPT EQU    0A2H    : COMMAND OUT PORT=A2H
POUTPT EQU    0A0H    : PARAMETER OUT PORT=A0H

```

```

:
: CODE SEGMENT FOR LINE ROUTINE
:
      CSEG      0
      ORG       0A000H

```

```

TEST:
      XOR       AX,AX
      MOV       DS,AX
      MOV       COMMAND,0DH      : START COMMAND
      CALL      OUTC

```

```

MAIN:
      XOR       AX,AX
      MOV       X1,AX
      MOV       BX,639
      SUB       BX,AX
      MOV       X2,BX
      XOR       BX,BX
      MOV       Y1,BX
      MOV       BX,199
      MOV       Y2,BX

      PUSH      AX
      AND       AL,3
      MOV       COLOR,AL
      CALL      LINE
      POP       AX
      INC       AX
      CMP       AX,640
      JNE       MAIN

```

```

MAIN2:
      XOR       AX,AX
      MOV       BX,639
      MOV       X1,BX
      MOV       Y1,AX
      XOR       BX,BX
      MOV       X2,BX
      MOV       BX,199
      SUB       BX,AX
      MOV       Y2,BX
      PUSH      AX

      AND       AL,3
      MOV       COLOR,AL
      CALL      LINE
      POP       AX
      INC       AX
      CMP       AX,200
      JNE       MAIN2

```

```

:
: LINE ROUTINE LINE(X1,Y1)-(X2,Y2),COLOR
:
: COLOR=0 BLUE COLOR=1 RED COLOR=2 GREEN
:
LINE:
    CALL    TEXTW
    CALL    WRITE
    CALL    INIT
    CALL    CULADR
    CALL    CSRW
    CALL    CULDIR
    CALL    CULPAR
    CALL    VECTW
    CALL    VECTE
    RET

TEXTW:  MOV     COMMAND,78H
        CALL    OUTC
        MOV     PARMTR,0FFH
        CALL    OUTP
        CALL    OUTP
        RET

WRITE:  MOV     COMMAND,20H
        CALL    OUTC
        RET

INIT:
        MOV     AX,X2
        CMP     AX,X1
        JGE     INIT1

        XCHG    X1,AX
        MOV     X2,AX
        MOV     AX,Y1
        XCHG    Y2,AX
        MOV     Y1,AX
INIT1:  MOV     AX,X1
        CMP     AX,X2
        JNE     INIT2

        MOV     AX,Y2

        CMP     AX,Y1
        JGE     INIT3

        XCHG    Y1,AX
        MOV     Y2,AX

INIT2:
INIT3:  RET

CULADR: MOV     AL,COLOR
        CMP     AL,0
        JNE     CUL1

        MOV     DX,4000H

        JMPS    CUL2

CUL1:  CMP     AL,1
        JNE     CUL3

```

```

        MOV     BX,8000H
        Jmps    CUL2
CUL1.3:
        MOV     BX,0C000H
CUL2:    MOV     EAX,BX
        MOV     AX,X1
        MOV     CL,4
        SHR     AX,CL

        ADD     EAX,AX

        MOV     AX,40
        MOV     BX,Y1
        MUL     BX

        ADD     EAX,AX

        MOV     AX,X1
        AND     AL,0FH
        MOV     DAD,AL
        RET

CSRW:    MOV     COMMAND,49H

        CALL    OUTC

        MOV     AX,EAD
        MOV     WRDPAR,AX
        CALL    OUTWP

        MOV     AL,DAD
        MOV     CL,4
        SHL     AL,CL

        MOV     PARMTR,AL
        CALL    OUTP
        RET

CULDIR:  MOV     AX,X2
        SUB     AX,X1
        MOV     DELTA_X,AX

        MOV     AX,Y2
        SUB     AX,Y1
        MOV     DELTA_Y,AX

        CMP     AX,0
        JLE     DIR1

        MOV     BX,DELTA_X
        CMP     AX,BX
        JLE     DIR2

        MOV     DIR,0

        MOV     AX,DELTA_X
        XCHG    DELTA_Y,AX
        MOV     DELTA_X,AX

        Jmps    DIR3

```

```

:
:
DIR2:  MOV     DIR,1
      JMP     DIR3

DIR1:  NEG     DELTA_Y
      MOV     BX,DELTA_Y

      CMP     BX,DELTA_X
      JG      DIR4

      MOV     DIR,2
      JMP     DIR3

DIR4:  MOV     DIR,3

      MOV     AX,DELTA_X
      XCHG    DELTA_Y,AX
      MOV     DELTA_X,AX

DIR3:  RET

CULPAR:
      MOV     AX,DELTA_X
      MOV     DC_REG,AX

      MOV     AX,DELTA_Y
      SAL     AX,1
      SUB     AX,DELTA_X
      MOV     D_REG,AX

      MOV     AX,DELTA_Y
      SUB     AX,DELTA_X
      SAL     AX,1
      MOV     D2_REG,AX

      MOV     AX,DELTA_Y
      SAL     AX,1
      MOV     D1_REG,AX
      RET

VECTW:
      MOV     COMMAND,4CH

      CALL    OUTC

      MOV     AL,DIR
      OR      AL,8

      MOV     PARMTR,AL
      CALL    OUTP

      MOV     AX,DC_REG
      MOV     WRDPAR,AX
      CALL    OUTWP

      MOV     AX,D_REG
      MOV     WRDPAR,AX
      CALL    OUTWP

      MOV     AX,D2_REG
      MOV     WRDPAR,AX
      CALL    OUTWP

      MOV     AX,D1_REG

```



```

        MOV     WRDPAR,AX
        CALL    OUTWP
        RET

VECTE:  MOV     COMMAND,6CH
        CALL    OUTC
        RET

:
:  END OF LINE ROUTINE
:

OUTC:
OUTCLP: IN     AL,STATPT
        AND     AL,2
        JNZ     OUTCLP

        MOV     AL,COMMAND
        OUT     COUTPT,AL
        RET

OUTP:
OUTPLP: IN     AL,STATPT
        AND     AL,2
        JNZ     OUTPLP

        MOV     AL,PARMTR
        OUT     POUTPT,AL
        RET

OUTWP:  MOV     AX,WRDPAR
        MOV     PARMTR,AL
        CALL    OUTP
        MOV     PARMTR,AH
        CALL    OUTP
        RET

:
:  DATA SEGMENT FOR LINE ROUTINE
:

```

```

        DSEG    0
        ORG     0B000H
COMMAND DB      0
PARMTR  DB      0
X1      DW      0
Y1      DW      0
X2      DW      0
Y2      DW      0

COLOR   DB      0

EAD      DW      0
DAD      DB      0

```

```

DELTA_X DW 0
DELTA_Y DW 0

DIR DB 0

DC_REG DW 0
D_REG DW 0
D2_REG DW 0
D1_REG DW 0

WRDPAR DW 0

```

```

;
;

```

```

END

```

前出の Line ルーチンはいかがでしたか。いかに PC-9801 のグラフィックが、高速であるか分かったと思います。ここでは GDC を使った高速 Circle ルーチンを、

- コマンド、パラメータの設定法
- BASIC によるプログラム例
- アセンブラによるプログラム例

に分けて説明します。例によって BASIC のプログラムを 8086 のアセンブラに落としていくわけです。ゲームなどで高速にサークルを描く必要があることはよくあるでしょうが、そんなときに大いに利用してください。

Circleについて

円を描くプログラムは、

$$y = \sqrt{r^2 - x^2}$$

を、 $-r \leq x \leq r$ の区間でプロットする方法や

$$x = r \cos \theta, y = r \sin \theta$$

(円のパラメトリックな表現)

を $0 \leq \theta \leq 2\pi$ の区間でプロットする方法、あるいは DDA による方法などいろいろありますが、多くのアルゴリズムでは実数演算や、三角関数が必要であり、高速に描くには不向きなものが多いのです(実数演算は高速なプログラムあるいはハードウェアでの実現に対し、致命的です)。

そんな中で IBM の Bresenham の開発したアルゴリズムはわずかな add, subtract, shift で Circle を描くことができ、ハードロジックで circle generator を組んだり、アセンブラでプログラムしたりする場合によく使われています。私の知る限りでは、この Bresenham のアルゴリズムが、最も速いアルゴリズムのようです。

もともとこのアルゴリズムはプロッタ制御用に開発されたものですが、ラストグラフィックに応用できることはいうまでもありません。

7220D のサークル機能は、どうもこの Bresenham のアルゴリズムを使って

いるようです。Bresenham はほかに Line を高速に描画するアルゴリズムも発表していますが、GDC の Line 発生のロジックもこの Bresenham のアルゴリズムを採用しているようです。

これは GDC の DC, D, D2, D1, DM レジスタへの設定値を見るとよく分かります。Bresenham のアルゴリズムの初期設定値と酷似しています。Bresenham のアルゴリズムは別の機会に譲るとして、ここでは参考文献を紹介するにとどめます。

〈Bresenham, J. E., "Algorithm for Computer Control Program of Digital Plotter," IBM Syst. J., 4(1)1965. pp. 25—30.

Bresenham, J. E., "A Linear Algorithm for Incremental Digital Display of Circular Arcs," Communications of the ACM, 20(2), February 1977, pp. 100—106〉

Circle コマンド

PC-9801 にもサークル命令はあります。しかし、GDC のサークル機能を使って描画しているわけではありません。これは例によって「ビューポート内しか描画しない」という制約があるためで、結局 1 ドットずつ点をプロットしているようです。また、ディスプレイのアスペクト比（縦と横のドット比）が、1 対 1 でない場合（たとえば、640×200 設定時）、GDC でサークルを描くと、円ではなく、楕円になることも GDC でサークルを描かせなかった理由の 1 つでしょう。

しかし、そのためサークル描画はきわめて遅いものとなっています。これでは、シミュレーション、アニメーション、ゲームなどでは使いづらいでしょう。

同じ GDC を使った、EPSON の QC-10 のサークルはスクリーンから円がはみ出すかどうかをまず判断して、円がスクリーンの中に完全に入っているときは GDC のサークル命令で描きます。また、少しでもはみ出す場合は交点を計算して描画するといった二段構えのプログラムになっており、はみ出さない場合は、きわめて高速に、サークルを描画します。一度試してください（このほか QC-10 にはズームリード機能がついているなど、なかなかおもしろい機械です。PC-9801 では、ズームライトは可能ですが、ズームリードはできない

ようです)。

BASIC のコマンドではサポートされてないにしても、GDC を直接ドライブしてやれば、サークルは高速に描画できます。そこで、その方法を解説しましょう。

1. コマンド、パラメータの設定法

GDC では一度に描画できるのは $0^\circ \sim 45^\circ$ の領域に限られます。そのため、円を描画するのに、8 分の 1 ずつ 8 回にわけて描画します。円を描画するには GDC に次のコマンドを送ります。

TEXTW コマンド 円の線の種類を指定します。パラメータで FFFFH を送れば実線、3333H を送れば破線となります (BASIC の Line 文の線種と同様)。

WRITE コマンド 円を描画するのか、消すのか、XOR をとって描画するのか、などを指定するコマンドです。ここでは OR をとって描画するため、20H を使います (22H ならば消去)。

カーソルライト
CSRW コマンド 1/8円をどこから描画するかを指定するコマンドです。パラメータとしては、描画を開始するドットの GDC アドレス、ドットアドレスを送出します。298 ページで述べたように GDC から見た VRAM アドレスは CPU から見た VRAM のアドレスとは全然違うので注意が必要です (GDC から見た場合、blue 4000H ~ red 8000H ~ green C000H ~ なお、1 アドレス = 16bit です。右が MSB!)。

VECTW コマンド 描画の種類 (円か、直線か、四辺形かなど)、描画方向 (0 ~ 7 の 8 種類) 描画用パラメータレジスタ DC, D, D2, D1, DM のセットを行います。各レジスタの設定値は、円描画の場合、半径を r とすれば、

$$DC = r / \sqrt{2} \uparrow (\uparrow \text{は切り上げ})$$

$$D = r - 1$$

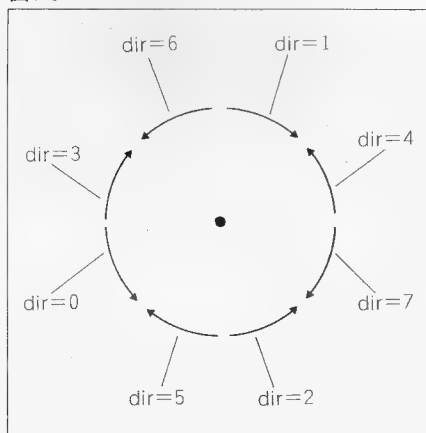
$$D2 = 2(r - 1)$$

$$D1 = -1$$

$$DM = 0$$

です。DC = $r / \sqrt{2} \uparrow$, DM = 0 は、DC = $r \sin (45^\circ)$, DM = $r \sin (0^\circ)$ を意味し、 $0^\circ \sim 45^\circ$ の円弧を描画することになります。(すなわち 1/8円) 45° , 0° を

図4-5



ほかに変更することで、任意の円弧を描けます（もちろん $0^{\circ} \sim 45^{\circ}$ の間）。

VECTEコマンド GDC に描画開始を指令するコマンドです。

以上のコマンド、パラメータを設定しつつ、8回描画すれば、円は描けるわけですが、毎回設定するのでは時間がかかります。8つのGDCの描画方向は図4-5のようになっていますが、7と4、1と6、3と0、5と2は、同じ描画開始アドレス、ドットアドレスをもっているため、ひとまとめにして考えます。またTEXTW、WRITE コマンドは最初に一度セットすればよい（1/8円を描画するごとに呼ぶ必要はない）ので、プログラムの先頭に置きます。また、VECTW コマンド用パラメータも、描画方向以外に変更がないので、やはり最初に計算しておきます。

以上のことから、プログラムのフローチャートは図4-6のようになります。

2.BASICによるプログラム例

いまのフローチャートを、そのままBASICで書くと図4-7のようになります。

BASICで組んだ例

```
110 FOR R=1 TO 199:CIRCLE(R*2,200),R,2^(R MOD 3):NEXT R
```

図4-6



す。このプログラムでは円の中心、半径を入力するようになっていす（描画プレーンは、青を指定）。楕円でなく、真円にするには、640×400のモードでなければならないことに注意してください。このプログラムをRUNして、たとえば、320, 200, 150と入力すれば、中心(320, 200)、半径150の円が青で描画されます。プログラムはフローチャートのとおり、トップダウンに書いてあるので説明の必要はないでしょう。ここでもう一度GDCへコマンド、パラメータを渡すルーチンを説明しておきます。

*** OUT. COMMAND** これはGDCへコマンドを送出するルーチンで、変数COMMANDに入っているGDCコマンドを、GDCのFIFOがFullでないのを確認して送出的るルーチンです。

*** OUT. PARAMETER** GDCへパラメータを送出するルーチンです。引数は変数PARAMETER。*OUT. COMMANDルーチン同様、FIFO not fullを確認しています（もっともBASICで送る場合、FIFOがfullになること

図4-7 BASICによるプログラム

```

1000 *CIRCLE.ROUTINE
1020 GOSUB *INPUT.PARAMETER
1030 GOSUB *TEXTW.ROUTINE
1040 GOSUB *WRITE.ROUTINE
1050 GOSUB *SET.VECTW.DATA
1060 GOSUB *DRAW.ARC.DIR.7.4
1070 GOSUB *DRAW.ARC.DIR.1.6
1080 GOSUB *DRAW.ARC.DIR.3.0
1090 GOSUB *DRAW.ARC.DIR.5.2
1100 END
1110 '
1120 *INPUT.PARAMETER INPUT "CIRCLE(X,Y),R ";X,C,Y,C,RADIUS:RETURN
1130 '
1140 *TEXTW.ROUTINE
1150 COMMAND=&H78:GOSUB *OUT.COMMAND
1160 PARAMETER.W=&HFFFF:GOSUB *OUT.WORD.PARAMETER
1170 RETURN
1172 '
1174 *WRITE.ROUTINE COMMAND=&H20:GOSUB *OUT.COMMAND:RETURN
1175 '
1180 *SET.VECTW.DATA
1190 DC.REG=RADIUS/SQR(2)*1 : D.REG=RADIUS-1
1210 D2.REG=2*D.REG : D1.REG=-1:DM.REG=0
1240 RETURN
1250 '
1260 *DRAW.ARC.DIR.7.4
1270 XCRD=X.C+RADIUS : YCRD=Y.C : GOSUB *CUL.CSRW.PARAMETER
1280 GOSUB *CSRW.ROUTINE
1290 DIRECTION=7 : GOSUB *VECTW.ROUTINE
1292 GOSUB *VECTE.ROUTINE
1295 GOSUB *CSRW.ROUTINE
1300 DIRECTION=4 : GOSUB *VECTW.ROUTINE
1302 GOSUB *VECTE.ROUTINE
1310 RETURN
1320 '
2260 *DRAW.ARC.DIR.1.6
2270 XCRD=X.C : YCRD=Y.C-RADIUS : GOSUB *CUL.CSRW.PARAMETER
2280 GOSUB *CSRW.ROUTINE
2290 DIRECTION=1 : GOSUB *VECTW.ROUTINE
2292 GOSUB *VECTE.ROUTINE
2295 GOSUB *CSRW.ROUTINE
2300 DIRECTION=6 : GOSUB *VECTW.ROUTINE
2302 GOSUB *VECTE.ROUTINE
2310 RETURN
2320 '
3260 *DRAW.ARC.DIR.3.0
3270 XCRD=X.C-RADIUS : YCRD=Y.C : GOSUB *CUL.CSRW.PARAMETER
3280 GOSUB *CSRW.ROUTINE
3290 DIRECTION=3 : GOSUB *VECTW.ROUTINE
3292 GOSUB *VECTE.ROUTINE
3295 GOSUB *CSRW.ROUTINE
3300 DIRECTION=0 : GOSUB *VECTW.ROUTINE
3302 GOSUB *VECTE.ROUTINE
3310 RETURN
3320 '
4260 *DRAW.ARC.DIR.5.2
4270 XCRD=X.C : YCRD=Y.C+RADIUS : GOSUB *CUL.CSRW.PARAMETER
4280 GOSUB *CSRW.ROUTINE
4290 DIRECTION=5 : GOSUB *VECTW.ROUTINE
4292 GOSUB *VECTE.ROUTINE
4295 GOSUB *CSRW.ROUTINE
4300 DIRECTION=2 : GOSUB *VECTW.ROUTINE
4302 GOSUB *VECTE.ROUTINE
4310 RETURN
4320 '

```



```

5000 *CUL.CSRW.PARAMETER
5010 EAD=&H4000+40*YCRD+XCRD ¥ 16 : DAD=XCRD MOD 16
5020 RETURN
5030
5040 *CSRW.ROUTINE
5050 COMMAND=&H49:GOSUB *OUT.COMMAND
5060 PARAMETER.W=EAD : GOSUB *OUT.WORD.PARAMETER
5080 PARAMETER=DAD*16 : GOSUB *OUT.PARAMETER
5090 RETURN
5100
6000 *VECTW.ROUTINE
6005 COMMAND=&H4C:GOSUB *OUT.COMMAND
6010 PARAMETER=&H20+DIRECTION : GOSUB *OUT.PARAMETER
6020 PARAMETER.W=DC.REG : GOSUB *OUT.WORD.PARAMETER
6030
6050 PARAMETER.W=D.REG : GOSUB *OUT.WORD.PARAMETER
6060 PARAMETER.W=D2.REG : GOSUB *OUT.WORD.PARAMETER
6070 PARAMETER.W=D1.REG : GOSUB *OUT.WORD.PARAMETER
6080 PARAMETER.W=DM.REG : GOSUB *OUT.WORD.PARAMETER
6090 RETURN
7000
7010 *VECTE.ROUTINE COMMAND=&H6C : GOSUB *OUT.COMMAND : RETURN
10000 *OUT.COMMAND WHILE INP(&HA0) AND 2:WEND:OUT &HA2,COMMAND:RETURN
10010 *OUT.PARAMETER WHILE INP(&HA0) AND 2:WEND:OUT &HA0,PARAMETER:RETURN
20000 *OUT.WORD.PARAMETER
20010 PARAMETER=VAL("&H"+RIGHT$("000"+HEX$(PARAMETER.W),2))
20020 GOSUB *OUT.PARAMETER
20025 PARAMETER=VAL("&H"+LEFT$(RIGHT$("000"+HEX$(PARAMETER.W),4),2))
20027 GOSUB *OUT.PARAMETER
20030 RETURN

```

は、まずありません)。

***OUT. WORD. PARAMETER** GDC にはワード長のパラメータが多いので、それをパラメータ出力するルーチンです。引数は変数 **PARAMETER.W**。

3. アセンブラによるプログラム例

BASIC でのプログラム例を示しましたが、これは、単にロジックをチェックする意味しかありません。このアルゴリズムをアセンブラなり、コンパイラなどで書いて初めて意味をもちます。そこで、このサークルルーチンを、8086 のアセンブラで記述してみます (リスト4-3)。例によって、BASIC をそのまま落としていくので、最適化は、各自試みてください。ただ、このままでも、十分高速です。

プログラムは CP/M-86 のアセンブラを使って開発しました。CP/M-86 のアセンブラでは、コードセグメント、データセグメントを具体的に、設定しなくてもよいのです (OS が勝手に割り当ててくれます)。今回は、CP/M-86 を使

ダンプリスト

●この記事で使用されたプログラムすべては
個人で使用するほか、著作権法上複製を禁
じられています。

COPY RIGHT © 1983 YOSHITAKA
NISHIMURA

```

A000 33 C0 8E D8 B4 40 CD 18 B4 42 B5 C0 CD 18 C7 06
A010 02 B0 C8 00 B8 01 00 C6 06 0C B0 00 A3 04 B0 8B
A020 D8 D1 E3 89 1E 00 B0 FE 06 0C B0 8A 0E 0C B0 80
A030 F9 03 75 05 C6 06 0C B0 00 50 E8 00 00 58 40 3D
A040 C7 00 75 D8 CF E8 13 00 E8 22 00 E8 28 00 E8 4F
A050 00 E8 7C 00 E8 A9 00 E8 D6 00 C3 C6 06 0A B0 78
A060 E8 A3 01 C7 06 1B B0 FF FF E8 B2 01 C3 C6 06 0A
A070 B0 20 E8 91 01 C3 A1 04 B0 B8 30 75 F7 E3 B8 BA
A080 A5 F7 F3 40 A3 11 B0 A1 04 B0 48 A3 13 B0 D1 E0
A090 A3 15 B0 C7 06 17 B0 FF FF C7 06 19 B0 00 00 C3
A0A0 A1 00 B0 03 06 04 B0 A3 06 B0 A1 02 B0 A3 08 B0
A0B0 E8 AD 30 E8 E6 00 C6 06 10 B0 07 E8 FD 00 E8 3C
A0C0 01 E8 08 00 C6 06 10 B0 04 E8 EF 00 E8 2E 01 C3
A0D0 A1 00 B0 A3 06 B0 A1 02 B0 2B 06 04 B0 A3 08 B0
A0E0 E8 7D 00 E8 B6 00 C6 06 10 B0 01 E8 CD 00 E8 0C
A0F0 01 E8 A8 00 C6 06 10 B0 06 E8 BF 00 E8 FE 00 C3
A100 A1 00 B0 2B 06 04 B0 A3 06 B0 A1 02 B0 A3 08 B0
A110 E8 4D 00 E8 B6 00 C6 06 10 B0 03 E8 9D 00 E8 DC
A120 00 E8 78 00 C6 06 10 B0 00 E8 8F 00 E8 CE 00 C3
A130 A1 00 B0 A3 06 B0 A1 02 B0 03 06 04 B0 A3 08 B0
A140 E8 1D 00 E8 56 00 C6 06 10 B0 05 E8 6D 00 E8 AC
A150 00 E8 48 00 C6 06 10 B0 02 E8 5F 00 E8 9E 00 C3
A160 B0 3E 0C B0 00 75 05 B8 00 40 E8 0F 80 3E 0C B0
A170 01 75 05 B8 00 B8 E8 03 B8 00 C0 B8 28 00 B8 0E
A180 08 B0 F7 E1 03 C3 B8 1E 06 B0 B1 04 D3 FB 03 C3
A190 A3 0D B0 A1 06 B0 24 0F A2 0F B0 C3 C6 06 0A B0
A1A0 49 E8 62 00 A1 0D B0 A3 1B B0 E8 71 00 A0 0F B0
A1B0 B1 04 D2 E0 A2 0B B0 E8 58 00 C3 C6 06 0A B0 4C
A1C0 E8 43 00 B0 20 02 06 10 B0 A2 0B B0 E8 43 00 A1
A1D0 11 B0 A3 1B B0 E8 46 00 A1 13 B0 A3 1B B0 E8 3D
A1E0 00 A1 15 B0 A3 1B B0 E8 34 00 A1 17 B0 A3 1B B0
A1F0 E8 2B 00 A1 19 B0 A3 1B B0 E8 22 00 C3 C6 06 0A
A200 B0 6C E8 01 00 C3 E4 A0 24 02 75 FA A0 0A B0 E6
A210 A2 C3 E4 A0 24 02 75 FA A0 0B B0 E6 A0 C3 A1 1B
A220 B0 A2 0B B0 E8 E8 FF B8 26 0B B0 E8 E4 FF C3

```

```

mon
100
したあとで打ちこ
んで下さい。
実行方法は、BASIC
にもどったあと
DEF SEG=0
a = & HA000
call a

```

っていない人のために、プログラム中で指定しています。

アセンブラを持っている人はいまのテキストを入れればよいのですが、もっ
てない人のために、ダンプリストもつけておきます。

スピードを比較するために、BASICで、いまのアセンブラによるプログラ
ムと同じようなルーチンを載せておきます(図4-7)。実行速度は、

BASIC 1分18秒

アセンブラ 1秒ちょっと

となりました。実際に動かしていかにか速いか比べてみてください。

リスト4-3 アセンブラによるプログラムリスト(CP/M-86)

```

:
: CIRCLE DEMO
:

: CONSTANTS FOR CIRCLE ROUTINE

:
COUNTPT EQU 0A2H    a2HはGDCのコマンド出力ポート
POUTPT   EQU 0A0H    a0HはGDCのパラメータ出力ポート
STATPT   EQU 0A0H    a0HはGDCのステータスリードポート

CSEG      0           コードセグメントを0000Hにわりあてる
ORG       0A000H      アセンブラのコード生成開始アドレス = a000H

                                サークルルーチンを利用したデモルーチン
TEST:
:
:
: TEST PROGRAM
:
    XOR     AX,AX      ax = 0
    MOV     DS,AX      データセグメントを0にセット

    MOV     AH,40H     } グラフィックの表示開始
    INT     18H        } (CP M-86の初期状態では、グラフィック画面は
                        } マスクされているので、これが必要)

    MOV     AH,42H     } グラフィックスクリーンをカラー640×400にセット
    MOV     CH,0C0H    } (CP M-86の初期状態では、カラー640×200になっている)
    INT     18H

    MOV     Y_C,200    y_c = 200
    MOV     AX,1       ax = 1
    MOV     COLOR,0    color = 0

TESTL:  MOV     RADIUS,AX    radius = ax
        MOV     BX,AX
        SAL     BX,1        } bx = 2 * radius
        MOV     X_C,BX      } x_c = 2 * radius
        INC     COLOR       } color = color + 1
        MOV     CL,COLOR
        CMP     CL,3
        JNE     TEST1       } if color ≠ 3 then test 1

        MOV     COLOR,0     color = 0

TEST1:  PUSH     AX          axを保存
        CALL    CIRCLE      サークルルーチンをコール
        POP     AX          axを復帰させる

        INC     AX          ax = ax + 1
        CMP     AX,199      ax = 199 ?
        JNE     TESTL       if ax ≠ 199 then test 1

        IRET              終わり (CP M-86あるいはBASICから呼ぶ場合プログラムの終わ
                        } りはretではなくiretを必ず使う)

:
: END OF TEST ROUTINE
:

CIRCLE:

```

```

:
: CIRCLE MAIN ROUTINE
:
: ARGUMENTS X_C,YC,RADIUS,COLOR
:
: 入力: 中心座標, 半径, 色
:
: ,WHERE COLOR --> 0:BLUE 1:RED 2:GREEN
:
: CALL TEXTW          線の種類を決めるルーチン(破線, 実線等)
: CALL WRITE          描画が消去を決めるルーチン
: CALL SET_VECTW_DATA  VECTW コマンド用パラメータの計算
: CALL ARC74          描画方向7, 4の1/8円弧の描画
: CALL ARC16          // 1, 6 //
: CALL ARC30          // 3, 0 //
: CALL ARC52          // 5, 2 //
:
: RET                終わり
:
: END OF MAIN ROUTINE
:

```

```

:
: TEXTW:              TEXTWルーチン
:                     線の種類(実線, 破線, 一点鎖線等)を決めるルーチン
:
: TEXTW ROUTINE
:
: SEND TEXTW COMMAND AND PARAMETERS TO GDC
:
: MOV    COMMAND,78H  CP M, CP M-86のアセンブラでは!で一行に何行でも書ける
:                     ! CALL OUTC 78HはGDCのTEXTW コマンド
:
: MOV    WRDPAR,0FFFFH ! CALL OUTWP
:                     ワード長のパラメータをWRDPARに代入し,outwp(ワード長パラメータ出力)
:
: RET    → 終わり
:

```

```

:
: END OF TEXTW ROUTINE
:
: WRITE:              WRITEルーチン
:                     描画が消去を指定するルーチン
:
: WRITE ROUTINE
:
: SEND WRITE COMMAND TO GDC
:
: MOV    COMMAND,20H  ! CALL OUTC ! RET
:                     20HはGDCのWRITE コマンド
:
: END OF WRITE ROUTINE
:

```

```

SET_VECTW_DATA:
:
: SET DC.reg D.reg DI.reg DM.reg data  描画パラメータレジスタ:DC, D, D2, DI, DM
:
: MOV    AX,RADIUS  ax = radius
: MOV    BX,10000*3  bx = 10000 * 3
: MUL    BX          dx : ax = 10000 * 3 * radius
: MOV    BX,14142*3  bx = 10000 * 3 * √2
: DIV    BX          ax = radius * √2
: INC    AX          ax = ax + 1
: MOV    DC_REG,AX   DC REG = radius * √2
:
: MOV    AX,RADIUS
: DEC    AX
: MOV    D_REG,AX    } D REG = 半径 - 1
:

```

DC = 半径 $\sqrt{2}$ を計算するために
半径30000 (3 * 14142) としている

```

SAL    AX,1          } D2 REG = 2 * (半径 - 1)
MOV    D2_REG,AX
MOV    D1_REG,-1      D1 REG = -1
MOV    DM_REG,0       DM REG = 0
RET     終わり

```

```

ARC74:      描画方向 7, 4 の 1/8 円弧を描くルーチン
MOV    AX,X_C         ax = x_c
ADD    AX,RADIUS       ax = 半径 + x_c
MOV    X_CRD,AX        x CRD = 半径 + x_c
MOV    AX,Y_C         } y CRD = y_c
MOV    Y_CRD,AX
CALL    CUL_CSRW_PAR   CSRW用パラメータの計算(EAD, DADをセット)
CALL    CSRW           CSRWコマンドをGDCに送出
MOV    DIR,7          DIR = 7
CALL    VECTW          VECTWコマンド & パラメータをGDCに送出
CALL    VECTE          VECTEコマンドをGDCに送出
CALL    CSRW           CSRWコマンド, パラメータの送出
MOV    DIR,4          DIR = 4
CALL    VECTW          VECTWコマンド, パラメータの送出
CALL    VECTE          VECTEコマンドの送出
RET     終わり

```

```

ARC16:      描画方向 1, 6 の 1/8 円弧を描画
MOV    AX,X_C         } x CRD = x_c
MOV    X_CRD,AX
MOV    AX,Y_C         } y CRD = y_c - 半径
SUB    AX,RADIUS
MOV    Y_CRD,AX
CALL    CUL_CSRW_PAR   CSRW用パラメータ(EAD, DAD)の計算
CALL    CSRW           CSRWコマンド, パラメータの送出
MOV    DIR,1          DIR = 1
CALL    VECTW          VECTWコマンド, パラメータの送出
CALL    VECTE          VECTEコマンド(描画開始)
CALL    CSRW           CSRWコマンド, パラメータの送出
MOV    DIR,6          DIR = 6
CALL    VECTW          VECTWコマンド, パラメータの送出
CALL    VECTE          VECTEコマンド発行(描画開始)
RET     終わり

```



ARC30: 描画方向3, 0の $\frac{1}{8}$ 円弧を描画

MOV	AX, X_C	} x CRD = x c - 半径
SUB	AX, RADIUS	
MOV	X_CRD, AX	
MOV	AX, Y_C	} y CRD = y c
MOV	Y_CRD, AX	
CALL	CUL_CSRW_PAR	CSRW用パラメータ(EAD, DAD)の計算
CALL	CSRW	CSRWコマンド, ハラメータの送出
MOV	DIR, 3	DIR = 3
CALL	VECTW	VECTWコマンド, ハラメータ送出
CALL	VECTE	VECTEコマンド送出(描画開始)
CALL	CSRW	CSRWコマンド, ハラメータの送出
MOV	DIR, 0	DIR = 0
CALL	VECTW	VECTWコマンド, ハラメータの送出
CALL	VECTE	VECTEコマンド発行(描画開始)
RET		終わり



ARC52: 描画方向5, 2の $\frac{1}{8}$ 円弧の描画

MOV	AX, X_C	} x CRD = x c
MOV	X_CRD, AX	
MOV	AX, Y_C	} y CRD = y c + 半径
ADD	AX, RADIUS	
MOV	Y_CRD, AX	
CALL	CUL_CSRW_PAR	CSRW用パラメータ(EAD, DAD)の計算
CALL	CSRW	CSRWコマンド発行
MOV	DIR, 5	DIR = 5
CALL	VECTW	VECTWコマンド, ハラメータ送出
CALL	VECTE	VECTEコマンド発行(描画開始)
CALL	CSRW	CSRWコマンド, ハラメータ送出
MOV	DIR, 2	DIR = 2
CALL	VECTW	VECTWコマンド, ハラメータ送出
CALL	VECTE	VECTEコマンド発行(描画開始)
RET		終わり



CUL_CSRW_PAR: CSRW用パラメータ(EAD, DAD)の計算をするルーチン

```

:
:   CMP    COLOR, 0      } if color < > 0 then culc 1へ
:   JNE    CULC1
:
:   MOV    BX, 4000H      } bx = 4000H (4000Hは青のVRAMのSTARTアドレス)
:   JMP    CULC2          } として culc 2へ (JMPSはセグメント内ジャンプ)
:
CULC1:  CMP    COLOR, 1      } if color < > 1 then culc 3へ
:   JNE    CULC3
:
:   MOV    BX, 8000H      } bx = 8000H (8000Hは赤のVRAMのSTARTアドレス)
:   JMP    CULC2          } として culc 2へ
:
CULC3:  MOV    BX, 0C000H    } color = 0, 1以外ならば, bx = C000H, (C000Hは緑のVRAMの
:                               } STARTアドレス)
CULC2:  MOV    AX, 40

```

MOV	CX, Y_CRD	} ax = 40 * y CRD (これはshiftとADDで高速化できる)
MUL	CX	
ADD	AX, BX	} ax = V-RAM START ADDRESS + 40 * y CRD
MOV	BX, X_CRD	
MOV	CL, 4	} bx = x CRD
SAR	BX, CL	
ADD	AX, BX	} EAD = V-RAM START ADDRESS + 40 * y CRD
MOV	EAD, AX	
MOV	AX, X_CRD	} + x CRD 16
AND	AL, 15	
MOV	DAD, AL	} DAD = x CRD mod 16
RET	終わり	

CSRW: CSRW コマンド, パラメータを送出するルーチン

MOV	COMMAND, 49H	} 49H は CSRW コマンド
CALL	OUTC	
MOV	AX, EAD	} WRDPAR = EAD
CALL	OUTWP	
MOV	AL, DAD	} DAD を左に 4 回シフトしたものをパラメータ出力
MOV	CL, 4	
SAL	AL, CL	
CALL	OUTP	
RET	終わり	

VECTW: VECTW コマンド, パラメータを送出するルーチン

MOV	COMMAND, 4CH	} 4CH は VECTW コマンド
CALL	OUTC	
MOV	AL, 20H	} 20h + dir をパラメータ出力
ADD	AL, DIR	
MOV	PARMTR, AL	
CALL	OUTP	
MOV	AX, DC_REG	} DC REG をワード長のパラメータとして出力
MOV	WRDPAR, AX	
CALL	OUTWP	
MOV	AX, D_REG	} D REG をワード長のパラメータとして出力
MOV	WRDPAR, AX	
CALL	OUTWP	
MOV	AX, D2_REG	} D2 REG をワード長のパラメータとして出力
MOV	WRDPAR, AX	
CALL	OUTWP	

MOV	AX, DI_REG	}	DI_REGをワード長のパラメータとして出力
MOV	WRDPAR, AX		
CALL	OUTWP		
MOV	AX, DM_REG	}	DM_REGをワード長のパラメータとして出力
MOV	WRDPAR, AX		
CALL	OUTWP		
RET	終わり		

VECTE: VECTEコマンドをGDCへ送出するルーチン

MOV	COMMAND, 6CH	6CHはVECTEコマンド
CALL	OUTC	6CHをコマンド送出
RET	終わり	

OUTC: GDCへコマンドを出力するルーチン

OUTCLP: IN	AL, STATPT	}	FIFOがfullでなくなるまで待つ
AND	AL, 2		
JNZ	OUTCLP		FIFO fullはA0Hのbit 1
MOV	AL, COMMAND	}	A 2 Hに command を out
OUT	COUTPT, AL		
RET	終わり		

OUTP: GDCへパラメータを出力するルーチン

OUTPLP: IN	AL, STATPT	}	FIFO not fullを待つ
AND	AL, 2		
JNZ	OUTPLP		
MOV	AL, PARAMTR	}	paramtrをA0Hに出力 パラメータ出力ポート
OUT	POUTPT, AL		


```

RET

OUTWP:      ワード長のパラメータを出力するルーチン
MOV         AX, WRDPAR
MOV         PARMTR, AL      } WRDPARの下位 8 bit を送出
CALL        OUTP
MOV         PARMTR, AH      } WRDPARの上位 8 bit を送出
CALL        OUTP

RET

          データセグメント
DSEG      0                データセグメントを0000Hに設定
ORG        0B000H          ワークエリアをB000H～に設定

X_C        DW 0            } 中心座標
Y_C        DW 0
RADIUS     DW 0

X_CRD      DW 0            } CSRW用の引数
Y_CRD      DW 0

COMMAND    DB 0
PARMTR     DB 0

COLOR      DB 0

EAD        DW 0
DAD        DB 0

DIR        DB 0

DC_REG     DW 0            } 描画パラメータ
D_REG      DW 0
D2_REG     DW 0
D1_REG     DW 0
DM_REG     DW 0
WRDPAR     DW 0

END        終わり

```

さて、サークルルーチンはいかがでしたか。動かしてみると分かりますが、きわめて高速でGDC7220の実力をまざまざと思い知らされます。BASICのサークルは1つひとつ「じわーっ」と描画し、見るほうもいらいらしてきますが、アセンブラでGDCを直接ドライブすると、あるサークルのどこを描画中かなどは見えないし、連続して描画するとどのサークルを描画中かも分かりません。

それほど GDC のサークルは高速なのです。

GDC は円弧を描く機能ももっています。いや、むしろ円弧を描く機能を利用して円を描画しているといったほうが正しいでしょう。ただ、例によって、BASIC のように開始アングルを指定して簡単に描画できるわけではありません。GDC に関するわれわれの印象は高機能、高速ですが、ソフトもハードも大変といった感じです。GDC を活用するつもりなら簡単にやってやろう、という安易な気持ちは捨てたほうがよいでしょう。GDC だけのスペックだけ見ると、こんなこともできる、あんなこともできる、と書いてありますが、ある機能を実現するためにどれだけの努力が必要かプログラムを組んでみて初めて思い知らされます。決して、GDC のスペックからそれを読みとることはできません。

たとえば、ズームリードやパニング（全方向スクロール）を実行するためには TTL の外づけ回路が必要です。これも組んでみて初めて気がつくことです。

ただ、これはハードもソフトも 0 から出発した場合です。適切なハードができ上がり、基本的なソフトさえあれば GDC は確かに高速・高機能です。PC-9801 に関していえば適切なハードがあるのですから、あと残るのはソフトだけです。

話を円弧にもどしましょう。円弧を描画させるのに必要なパラメータは $r \sin(T)$ です。これを計算するには遅くてよいので、8087 にさせるか、精度はともかく高速性が必要ならテーブルサーチによって行うことです。あと開始アングル、終了アングルがどの描画方向にあるかなどを計算してパラメータを求め、描画ということになります。

3

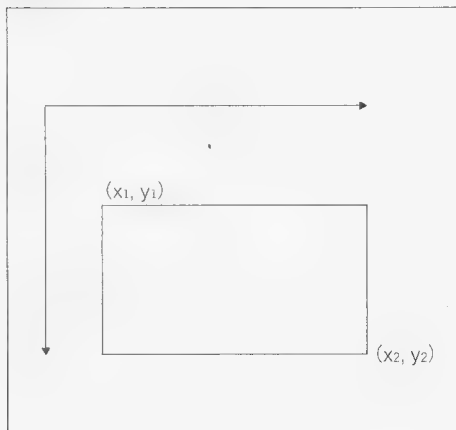
BOXのプログラム

ここではBOXルーチンを紹介します。Lineルーチンを使って4回描画すれば確かにBOXになりますが、それでは4回描画パラメータをセットしなければならず、時間がかかります。GDCの機能に四辺形描画があるのでこれを利用します（さすがに多機能）。

四辺形描画は直線や円に比べると比較的簡単です。GDCのコマンド・パラメータの送り方の復習と考えてほしいのです。

いま図4-8のような四辺形を書くことにします。

図4-8



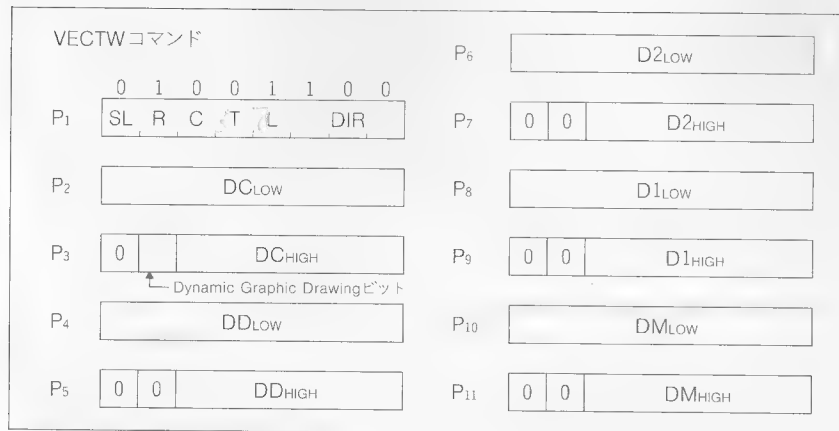
BASICでいえば

Line(x_1 , y_1)-(x_2 , y_2),B

GDCのグラフィック描画で、描画図形（円弧か、LineかBOXかなど）を決定するのはVECTWコマンドです。VECTWコマンドは厳密には描画方向、描画種類、描画パラメータレジスタの設定を行います。少しVECTWをつつこんで解説してみましょう。

VECTWコマンド(4ch)に続いて送られる8ビット長のパラメータは図4-9のようになっています。

図4-9



第1パラメータは、

SL R C T L ← DIR →

ビット7のSLはスラントすなわちグラフィック文字を傾斜させるかどうかのフラグです。ビット6のRは四辺形描画かどうかのフラグです。ビット5のCはサークル、すなわち円（弧）の描画かどうかのフラグです。ビット4のTはテキスト、すなわちグラフィックス文字描画かどうかのフラグです。ビット3のLはライン、すなわち直線かどうかのフラグです。

これらのフラグを設定することにより、GDCは直線描画なのか、BOXかグラフィックス文字かなどを判断します。フラグの組み合わせと描画種類の対応は図4-10のようになります。ビット2～0のDIRは描画方向です。GDCは多くのアルゴリズムがそうであるように、基本的には0°～45°の間しか描画できません（円なら1/8円弧、直線なら0°～45°の角度の直線しか描けません）。それを描画方向を変えることによって、360°どの方向にでも引けるようにしているわけです。このDIRと実際の描画方向は図4-10のようになります。

ふたたび図4-9にもどります。

VECTW1コマンドの第2パラメータはGDCの内部にある描画パラメータレジスタDCの下位8ビットを送出しています。

これまででも述べたように、GDCには内部に描画パラメータレジスタと呼ばれる、14ビット長のレジスタがあります。このレジスタの設定値により、直線

図4-10

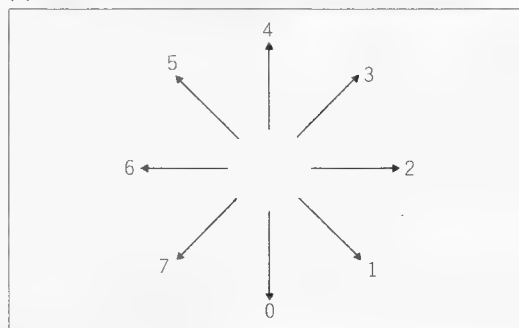
SL	R	C	T	L	
0	0	0	0	0	<ul style="list-style-type: none"> ◦ キャラクタモード等描画 ◦ ドット描画 ◦ リードコマンド実行時 ◦ DMA
0	0	0	0	1	ライン
0	0	0	1	0	グラフィックス文字描画
0	0	1	0	0	円(弧)
0	1	0	0	0	ボックス
1	0	0	1	0	スラント文字

の長さや方向が GDC に知らされます。最大4096×4096の GDC の VRAM 空間ですべての方向、長さを指定できるように14ビット構成となっています。GDC と CPU のやりとりは8ビットを基本としているので DC レジスタ値を送るのに、このように下位8ビット、上位6ビットに分けて行います。

第3パラメータのビット6に DGD というビットがあります。これは Dynamic Graphic Drawing ビットと呼ばれます。GDC には動作モードが3つあり、それぞれキャラクタモード、キャラクタ・グラフィック混在モード、グラフィックモードと呼ばれています。ちなみに、PC-9801 には GDC が2個使われていますが、マスタ動作している GDC はキャラクタモード、スレーブ動作しているほうはグラフィックモードで使われているようです。

そこで DCD ですが、これはキャラクタ・グラフィック混在モード時にグラ

図4-11 DIRと実際の描画方向



フィック動作をさせるために立てるフラグです。通常は必ず0にしておかないとGDCは妙な動作をします。

第3パラメータの残り6ビットはDCレジスタのHIGH 6ビットを設定します。

第4, 第5パラメータはDDレジスタのLOW, HIGH

第6, 第7パラメータはD2レジスタのLOW, HIGH

第8, 第9パラメータはD1レジスタのLOW, HIGH

をそれぞれ送出しています。ワード長のパラメータが多いのでワード長のパラメータ送出ルーチンを作ったと述べましたが、それはこれらDD, D2, D1, DMレジスタの送出に使っていたわけです。

BOX描画させるには

さてBOXですが、BOX描画をさせるためには図4-10からもわかるように、SL, R, C, T, Lの各フラグを01000にセットすればよいのです。DIRはデータをうまく操作すれば、DIR=0であらゆるBOXは描けます。結局、VECTWコマンドの第1パラメータは

0100000 すなわち40Hとなります。

データを操作するというのは実に簡単なことで

$$\begin{cases} x_1 = \min(x_1, x_2) \\ y_1 = \min(y_1, y_2) \end{cases} \quad \begin{cases} x_2 = \max(x_1, x_2) \\ y_2 = \max(y_1, y_2) \end{cases}$$

とBOXの左上の座標を (x_1, y_1) に、右上の座標を (x_2, y_2) にすればよいのです。これでDIRを常に0としてBOXが描けます。

この操作を行ったあと、各描画パラメータレジスタ値をセットします。BOXのときは

$$DC=3 \quad D=y_2-y_1$$

$$D2=x_2-x_1 \quad D_1=-1$$

$$DM=y_2-y_1$$

をセットすればよいのです。

一般にGDCでグラフィック描画させるためには、これまで何度も述べたように次のような方法をとります。

1. TEXTW コマンド パラメータ送出

2. WRITE コマンド 送出
3. CSRW コマンド パラメータ送出
4. VECTW コマンド パラメータ送出
5. VECTE コマンド 送出

線パターン（破線、実線、一点鎖線）や描画モード（AND, OR, XOR など）を変更する必要がなければ、1, 2 を省略してもよいのです。

コマンドを解説する

少しつつこんで解説してみましょう。

1 の TEXTW コマンドは実線、破線、一点鎖線などを指定するコマンドです。これはむしろ、円描画時にも可能で、前出のサークルルーチンで TEXTW のパラメータ FFFFH を 3333H など書き換えると「破線の円」！が描けます。TEXTW コマンドは GDC 内部のデータ内部に線データパターン (PTN) を格納します。グラフィック描画時にはパラメータは図4-12のようになっています。TEXTW コマンドとして、これまで 78H を使ってきましたが、厳密には TEXTW コマンドは次のようになっています。

TEXTW 0 1 1 1 1 ←RA→

--	--	--	--	--	--	--

RA' とは GDC 内部の RAM のアドレスです。0 番目から入れるには、RA'=0 とすればよいので

0 1 1 1 1 0 0 0 = 78H

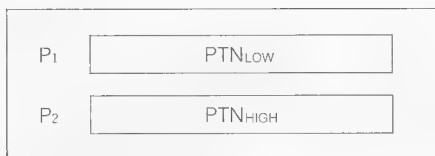
となります。線パターンの HIGH バイトだけ変更するには

RA'=1

として

0 1 1 1 1 0 0 1 = 79H

図4-12



をコマンド送出し、HIGH バイトを送出（パラメータ送出）すればよいのです。もっともそんな必要はあまりないでしょうが。

TEXTW コマンドはグラフィック描画時より、グラフィックス文字描画時には大きな力をもってくるのですが、それはあとで解説します。BOX ルーチンに関しては TEXTW コマンドは 78H、描画パターン PTN=FFFFH として実線描画しました。もちろん、FFFFH を変更すれば破線の BOX も描けます。

2 の WRITE コマンドはグラフィックス描画時にはドット修正モードの選択を行います。GDC は描画時にリード・モディファイ・ライトを行います。これはどういうことかという、描画するときに描画される位置の VRAM データをまず GDC が読み込み（リード）、描画するデータと OR、XOR などを取り（モディファイ）、VRAM にふたたび書く（ライト）ことです。

このモディファイ時に何をするかを WRITE コマンドで指定します。グラフィックス描画時、WRITE コマンドは 23H を使ってきましたが、WRITE コマンドは厳密には

WRITE 0 0 1 ←WLH→ 0 ←MOD→

--	--	--	--	--	--	--	--

となっています。WLH は別の機会に説明しますが WLH=00、MOD が問題のモディファイのモードを決めるビットです。MOD の対応は図4-13のようになります。

MOD=00 REPLACE

は元の VRAM のデータと描画パターンを置き換えます。

図4-13

MOD		モディファイ
0	0	REPLACE
0	1	COMPLEMENT
1	0	CLEAR
1	1	SET

MOD=01 COMPLEMENT

は描画パターンが1であるドットがVRAMでも1であれば0にします。
VRAMで0ならば1にします。

MOD=10 CLEAR

は描画パターンが1であるドットがVRAMでも1ならば0にします（線を消すときに使います）。

MOD=11 SET

は描画パターンが1であるドットがVRAMで0ならば1にします（線を描くときに使います）。

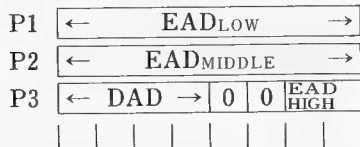
少し分かりにくいでしょうが、グラフィックス文字の説明のときにもっと具体的に考えることにします。

BOX 描画時には、MOD=00 または MOD=11とします。消去には MOD=10とします。それは

0 0 1 0 0 0 0 0 0 =20H

を使います。

3のCSRW コマンドは描画開始位置をGDCに知らせます。描画開始位置とは描画開始アドレスEADとドットアドレスDADです。CSRWのパラメータも、キャラクタモードかグラフィックモードかなどで変わってきます。グラフィックモード時にはパラメータは次のようになります。

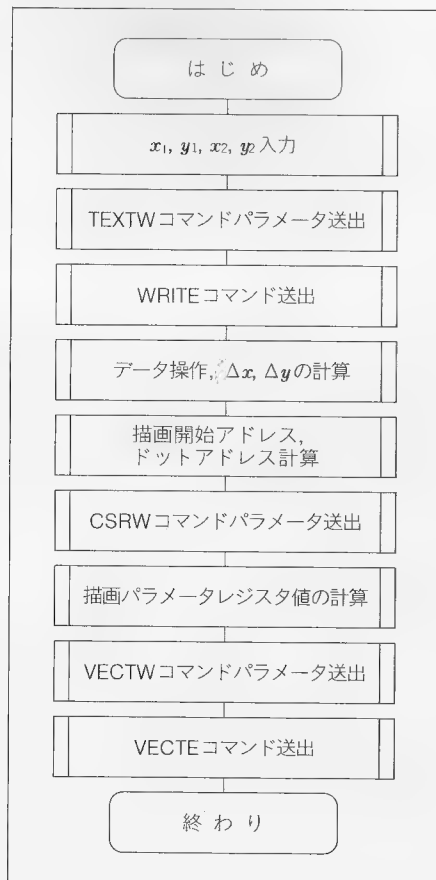


GDCは最大2048×2048のVRAMを扱えるため、 $2048 \times 2048 / 16 = 2^{18}$ のアドレス空間があります。そのためにEADも18ビット長となります。またGDCは1アドレス16ビットですからDADは4ビット（ $2^4 = 16$ ）となります。

PC-9801の場合、GDCから見たVRAMは青4000H～、赤8000H～、緑C000H～なので、EADのHIGHは必ず0です。何度もいっていることですが、CPUから見たVRAMとGDCからVRAMはアドレスがまったく違います（物理的には同じRAM）。気をつけてください。

4のVECTWは説明しました。5のVECTEはGDCに描画開始を指令す

図4-14



るもので、コマンドは

6CH

以上の1～5のステップを踏まえてBASICプログラムするとリスト4-4のようになります。フローチャートは図4-14。

これでBOXの描き方は分かったでしょう。例によってこれをアセンブラに落としておきます。いつもいのようにアセンブラなりコンパイラを使わないとGDCを直接ドライブした意味がありません。BOXによるデモプログラムもい

っしょに入れておきました (リスト4-5)。これはBASICではリスト4-6のようになるでしょう。速度を比較してほしいのですが、BASICでは10秒、アセンブラではあっという間です。

GDCの各コマンドを少し深く掘り下げってみました。これでLINE, CIRCLE, BOXを終わったわけで、これだけでもかなりのことができると思います。

ボックスルーチンはいかがでしたか。いつもながら、GDCをアセンブラでドライブしたときの速度には驚きます。

リスト4-4 BASICによるBOXルーチンの例

```
1000 '
1010 '
1020 '
1030 '
1040 '
1050 *BOX.ROUTINE
1060   GOSUB *INPUT.PARAMETER
1070   GOSUB *TEXTW.ROUTINE
1080   GOSUB *WRITE.ROUTINE
1090   GOSUB *SET.DX.AND.DY
1100   GOSUB *CUL.EAD.AND.DAD
1110   GOSUB *CSRW.ROUTINE
1120   GOSUB *SET.DRAWING.PARAMETER.REGISTER
1130   GOSUB *VECTW.ROUTINE
1140   GOSUB *VECTE.ROUTINE
1150 END
1160 '
1170 *INPUT.PARAMETER INPUT "BOX(X1,Y1)-(X2,Y2) : ";X1,Y1,X2,Y2:RETURN
1180 '
1190 *TEXTW.ROUTINE
1200   COMMAND=&H78 : GOSUB *OUT.COMMAND
1210   PARAMETER.W=&HFFFF : GOSUB *OUT.WORD.PARAMETER
1220 RETURN
1230 '
1240 *WRITE.ROUTINE COMMAND=&H20 : GOSUB *OUT.COMMAND:RETURN
1250 '
1260 *SET.DX.AND.DY
1270   IF X1>X2 THEN SWAP X1,X2
1280   IF Y1>Y2 THEN SWAP Y1,Y2
1290   DX=X2-X1 : DY=Y2-Y1
1300 RETURN
1310 '
1320 *SET.DRAWING.PARAMETER.REGISTER
1330   DC.REG=3 : D.REG=DY
1340   D2.REG=DX : D1.REG=-1 : DM.REG=DY
1350 RETURN
1360 '
1370 '
1380 *CUL.EAD.AND.DAD
1390   EAD=&H4000+40*Y1+X1 ¥ 16 : DAD=X1 MOD 16
1400 RETURN
1410 '
1420 *CSRW.ROUTINE
1430   COMMAND=&H49:GOSUB *OUT.COMMAND
```


ADD PUSH	AX, INDEX DX	CALL	MOV BOX	Y2, AX POP	DX	Y2 = Y1 + INDEX DXレジスタを保存しながら BOXルーチンをコール
MOV MOV SUB MOV MOV ADD PUSH	AX, 320 X1, AX AX, INDEX AX, 200 Y1, AX AX, INDEX DX		SUB MOV ADD SUB MOV CALL	AX, INDEX X2, AX AX, DX Y2, AX POP	DX	$X1 = 320 - INDEX$ $X2 = X1 - INDEX$ $Y1 = 200 + INDEX \ 4$ $(\because DX = INDEX \ 4)$ $Y2 = Y1 + INDEX$ DXレジスタを保存しつつ、 ボックスルーチンをコール
MOV MOV ADD MOV MOV SUB PUSH	AX, 320 X1, AX AX, INDEX AX, 200 Y1, AX AX, INDEX DX	ADD SUB	AX, INDEX X2, AX AX, DX			$X1 = 320 + INDEX$ $X2 = X1 + INDEX$ $Y1 = 200 - INDEX \ 4$
MOV MOV SUB MOV SUB PUSH	AX, 320 X1, AX AX, INDEX AX, 200 Y1, AX AX, INDEX DX	SUB SUB	AX, INDEX X2, AX AX, DX	Y2, AX POP	DX	$Y2 = Y1 - INDEX$ DXレジスタを保存しながら ボックスルーチンをコール
MOV MOV SUB MOV SUB PUSH	AX, 320 X1, AX AX, INDEX AX, 200 Y1, AX AX, INDEX DX	SUB SUB	AX, INDEX X2, AX AX, DX	Y2, AX POP	DX	$X1 = 320 - INDEX$ $X2 = X1 - INDEX$ $Y1 = 200 - INDEX \ 4$ $Y2 = Y1 - INDEX$ DXを保存してBOX ルーチンをコール
MOV MOV CMP MOV	AL, COLOR COLOR, AL AL, 3 COLOR, 0	INC JNE	AL MAIN1			$COLOR = COLOR + 1$ もし $COLOR = 3$ ならば $COLOR = 0$
MAIN1:	MOV MOV CMP JMP	AX, INDEX INDEX, AX AX, 158 BOX_DEMONSTRATION_LOOP	INC JG	AX MAIN2		$INDEX = INDEX + 1$ もし $INDEX > 158$ ならば MAIN 2へメインループへ
MAIN2:	IRET	おわり(BASICに戻る)				
START_DISPLAY:	: GRAPHIC SCREEN IS OBSCURED BY CP/M-86 : CALL START DISPLAY ROUTINE IN ROM :					CP M-86では最初グラフィック 画面を消しているの、ディス プレイ開始を指令するルーチン
	MOV RET	AH, 40H INT 18H	内部ルーチンを読んでSCREEN, 0と同様のことをさせている			
	SET_640_400_COLOR_MODE:					
	MOV INT RET	AH, 42H INT 18H	MOV CH, 0C0H	同様に内部ルーチンを読んで SCREEN 3と同様のこと をさせている。		
BOX MAIN ROUTINE		今回の主題BOXのメインルーチン 入力(X1, Y1)-(X2, Y2), COLOR(=0:青, =1:赤, =2:緑)				

BOX: CALL TEXTW_ROUTINE TEXTWコマンド、パラメータをGDCに送出
 CALL WRITE_ROUTINE WRITEコマンドをGDCに送出
 CALL SET_DX_AND_DY X1, Y1, X2, Y2に応じてΔX, ΔYを求める
 CALL CUL_EAD_AND_DAD 描画開始アドレスEAD, ドットアドレスDADを計算
 CALL CSRW_ROUTINE CSRWコマンド・パラメータをGDCに送出
 CALL SET_DRAWING_PARAMETER_REGISTER 描画パラメータレジスタ値の計算
 CALL VECTW_ROUTINE VECTWコマンド・パラメータをGDCに送出
 CALL VECTE_ROUTINE VECTEコマンドをGDCに送出→BOX描画開始
 RET おわり

TEXTW_ROUTINE: TEXTWコマンドパラメータをGDCに送出するルーチン

```

MOV   COMMAND,78H       ! CALL   OUT_COMMAND
MOV   WORD_PARAMETER,0FFFFH   ! CALL   OUT_WORD_PARAMETER
RET    おわり           ワード長のパラメータFFFFFFHをパラメータ出力

```

WRITE_ROUTINE: WRITEコマンドをGDCに送出するルーチン

```

MOV   COMMAND,20H       ! CALL   OUT_COMMAND
RET    おわり           20H(= WRITE)をGDCへコマンド出力

```

SET_DX_AND_DY: ΔX, ΔYをX1, Y1, X2, Y2に対応して計算するルーチン

```

MOV   AX,X1
CMP   AX,X2   ! JLE   SET1
XCHG  X2,AX   ! MOV   X1,AX   } もしX1 >= X2ならば
                                           X1とX2をいれかえる
SET1:  MOV   AX,Y1
CMP   AX,Y2   ! JLE   SET2
XCHG  Y2,AX   ! MOV   Y1,AX   } もしY1 >= Y2ならば
                                           Y1とY2をいれかえる
SET2:  MOV   AX,X2   ! SUB   AX,X1   } ΔX = X2 - X1
MOV   DELTA_X,AX
MOV   AX,Y2   ! SUB   AX,Y1   } ΔY = Y2 - Y1
MOV   DELTA_Y,AX
RET    おわり

```

SET_DRAWING_PARAMETER_REGISTER: 描画パラメータレジスタ値の計算

```

MOV   DC_REG,3                               DC = 3
MOV   AX,DELTA_Y   ! MOV   D_REG,AX       D = ΔY
MOV   AX,DELTA_X   ! MOV   D2_REG,AX      D2 = ΔX
MOV   D1_REG,-1                              D1 = -1
MOV   AX,DELTA_Y   ! MOV   DM_REG,AX      DM = ΔY
RET    おわり

```

CUL_EAD_AND_DAD: 描画開始アドレス, ドットアドレスの計算

```

CMP   COLOR,0   ! JNE   CUL1
MOV   BX,4000H                              } COLOR = 0 なら
                                           VRAM START = 4000H
CUL1:  MOV   BX,8000H                              ! JNE   CUL3
CMP   COLOR,1                              } COLOR = 1 なら
MOV   BX,8000H                              ! JNE   CUL2       VRAM START = 8000H
CUL3:  MOV   BX,0C000H                           COLOR = 2 なら VRAM START = C000H
CUL2:  MOV   AX,X1
MOV   CL,4   ! SHR   AX,CL   } AX = X1 ÷ 16(シフトで割り算を行っている)

```

```

ADD    BX,AX          } BX = VRAM START ADDRESS + X1 ¥ 16
MOV    AX,40          }
MUL    CX             } AX = 40 * Y1
ADD    BX,AX          } EAD = VRAM START + 40 * Y1 + X1 ¥ 16
MOV    AX,X1          }
MOV    DAD,AL         } DAD = XIMOD16
RET    終わわり

```

CSRW_ROUTINE: CSRW コマンド・パラメータをGDCに送出するルーチン

```

MOV    COMMAND,49H    } CALL OUT_COMMAND 49H(=CSRW)をGDCにコマンド送出
MOV    AX,EAD         } EADをGDCに
MOV    WORD_PARAMETER,AX } CALL OUT_WORD_PARAMETER } パラメータ出力
MOV    AL,DAD         } MOV CL,4 } AL = DAD * 16 (ワード長)
SHL    AL,CL
MOV    PARAMETER,AL   } CALL OUT_PARAMETER DAD*16をGDCにパラメータ出力
RET    終わわり

```

VECTW_ROUTINE: VECTW コマンド、パラメータGDCに送出するルーチン

```

MOV    COMMAND,4CH    } CALL OUT_COMMAND 4CH(=VECTW)をGDCにコマンド出力
MOV    PARAMETER,40H  } CALL OUT_PARAMETER 40H(BOX指定 DIR=0)をGDCにパラメータ出力
MOV    AX,DC_REG      } MOV WORD_PARAMETER,AX } DCをGDCにワード長パラメータ出力
CALL   OUT_WORD_PARAMETER } DをGDCにワード長パラメータ出力
MOV    AX,D_REG       } MOV WORD_PARAMETER,AX } D2をGDCにワード長パラメータ出力
CALL   OUT_WORD_PARAMETER } D1をGDCにワード長パラメータ出力
MOV    AX,D1_REG      } MOV WORD_PARAMETER,AX } DMをGDCにワード長パラメータ出力
CALL   OUT_WORD_PARAMETER }
MOV    AX,DM_REG      } MOV WORD_PARAMETER,AX }
CALL   OUT_WORD_PARAMETER }
RET    終わわり

```

VECTE_ROUTINE: VECTE コマンドをGDCに送出するルーチン
(描画開始)

```

MOV    COMMAND,6CH    } CALL OUT_COMMAND 6CH(=VECTE)をGDCにコマンド出力
RET    終わわり

```

OUT_COMMAND: GDCにコマンドを送出するルーチン

```

OUT_CL: IN    AL,STATUS_READ_PORT } GDCのステータスを読みFIFOがFULLでなく
AND    AL,2   } JNZ OUT_CL } なるのをまつ
MOV    AL,COMMAND } OUT COMMAND_OUT_PORT,AL } コマンド出力ポートよりCOMMANDを送出
RET    終わわり

```

OUT_PARAMETER: GDCにパラメータを送出するルーチン

```

OUT_PL: IN    AL,STATUS_READ_PORT } FIFOがFULLでないのを確認
AND    AL,2   } JNZ OUT_PL }
MOV    AL,PARAMETER } OUT PARAMETER_OUT_PORT,AL } パラメータ出力よりPARAMETERを送出
RET

```

OUT_WORD_PARAMETER: ワード長のパラメータをGDCに送出するルーチン

```

MOV    BX,WORD_PARAMETER
MOV    PARAMETER,BL   } CALL OUT_PARAMETER WORD_PARAMETERの下位バイト送出
MOV    PARAMETER,BH   } CALL OUT_PARAMETER WORD_PARAMETERの上位バイト送出
RET    終わわり

```

```

DSEG      0
ORG       0B000H

X1        DW      0          ! Y1      DW      0
X2        DW      0          ! Y2      DW      0      } BOXルーチンの引数
DELTA_X   DW      0          ! DELTA_Y   DW      0
COLOR     DB      0

DC_REG    DW      0          ! D_REG    DW      0
D2_REG    DW      0          ! D1_REG    DW      0      } 描画パラメータレジスタ
DM_REG    DW      0
EAD       DW      0          ! DAD      DB      0
COMMAND   DB      0          ! PARAMETER   DB      0
WORD_PARAMETER DW      0
INDEX     DW      0

END

```

リスト4-6

```

1000 SCREEN 3,1
1010 TIME$="00:00:00"
1020 FOR I=2 TO 158:K=1Y2:COLOR.NUMBER=2*(I MOD 3)
1030 X=320-I:LINE(X,200+I/4)-STEP(1,1),COLOR.NUMBER,B
1040 X=320-I:LINE(X,200+I/4)-STEP(-1,1),COLOR.NUMBER,B
1050 X=320+I:LINE(X,200-I/4)-STEP(1,-1),COLOR.NUMBER,B
1060 X=320+I:LINE(X,200-I/4)-STEP(-1,-1),COLOR.NUMBER,B
1070 NEXT
1080 PRINT TIME$

```

アセンブラのない人のためのダンプリスト

```

A000--33 C0 8E D8 E8 CB 00 E8 CD 00 C7 06 1E B0 02 00   動かし方
A010--C6 06 0C B0 00 B8 40 01 03 06 1E B0 A3 00 B0 03   MON ②
A020--06 1E B0 A3 04 B0 8B 16 1E B0 D1 FA D1 FA B8 C8   J 00 ②
A030--00 03 C2 A3 02 B0 03 06 1E B0 A3 06 B0 52 E8 9D   の後、左のダンブ
A040--00 5A B8 40 01 2B 06 1E B0 A3 00 B0 2B 06 1E B0   を打ち込み
A050--A3 04 B0 B8 C8 00 03 C2 A3 02 B0 03 06 1E B0 A3   CTRL-Bで
A060--06 B0 52 E8 78 00 5A B8 40 01 03 06 1E B0 A3 00   BASICにぬけて

```



```

A070--B0 03 06 1E B0 A3 04 B0 B8 C8 00 2B C2 A3 02 B0
A080--2B 06 1E B0 A3 06 B0 52 E8 53 00 5A B8 40 01 2B
A090--06 1E B0 A3 00 B0 2B 06 1E B0 A3 04 B0 B8 C8 00
A0A0--2B C2 A3 02 B0 2B 06 1E B0 A3 06 B0 52 E8 2E 00
A0B0--5A A0 0C B0 FE C0 A2 0C B0 3C 03 75 05 C6 06 0C
A0C0--B0 00 A1 1E B0 40 A3 1E B0 3D 9E 00 7F 03 E9 44
A0D0--FF CF B4 40 CD 18 C3 B4 42 B5 00 CD 18 C3 E8 16
A0E0--00 E8 25 00 E8 2B 00 E8 7C 00 E8 B5 00 E8 57 00
A0F0--E8 CE 00 E8 09 01 C3 C6 06 1A B0 78 E8 09 01 C7
A100--06 1C B0 FF FF E8 18 01 C3 C6 06 1A B0 20 E8 F7
A110--00 C3 A1 00 B0 3B 06 04 B0 7E 07 87 06 04 B0 A3
A120--00 B0 A1 02 B0 3B 06 06 B0 7E 07 87 06 06 B0 A3
A130--02 B0 A1 04 B0 2B 06 00 B0 A3 08 B0 A1 06 B0 2B
A140--06 02 B0 A3 0A B0 C3 C7 06 0D B0 03 00 A1 0A B0
A150--A3 0F B0 A1 08 B0 A3 11 B0 C7 06 13 B0 FF FF A1
A160--0A B0 A3 15 B0 C3 80 3E 0C B0 00 75 05 B8 00 40
A170--E8 0F B0 3E 0C B0 01 75 05 B8 00 B0 E8 03 B8 00
A180--C0 A1 00 B0 B1 04 03 E8 03 D8 B8 28 00 B8 0E 02
A190--B0 F7 E1 03 D8 89 1E 17 B0 A1 00 B0 24 0F A2 19
A1A0--B0 C3 C6 06 1A B0 49 E8 5E 00 A1 17 B0 A3 1C B0
A1B0--E8 6D 00 A0 19 B0 B1 04 D2 E0 A2 1B B0 E8 54 00
A1C0--C3 C6 06 1A B0 4C E8 3F 00 C6 06 1B B0 40 E8 43
A1D0--00 A1 0D B0 A3 1C B0 E8 46 00 A1 0F B0 A3 1C B0
A1E0--E8 3D 00 A1 11 B0 A3 1C B0 E8 34 00 A1 13 B0 A3
A1F0--1C B0 E8 2B 00 A1 15 B0 A3 1C B0 E8 22 00 C3 C6
A200--06 1A B0 6C E8 01 00 C3 E4 A0 24 02 75 FA A0 1A
A210--B0 E6 A2 C3 E4 A0 24 02 75 FA A0 1B B0 E6 A0 C3
A220--8B 1E 1C B0 88 1E 1B B0 E8 E9 FF 88 3E 1B B0 E8
A230--E2 FF C3 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00

```

```

DEF SEG = 0
A = & HA000
CALL A

```

最近16ビットのパソコンが、かなり見受けられますが、画面をCPUで描画しているものが大半であり、8ビットパソコンと大差ない速度しか出ていない機種も多いのです。96Kとか、128KのVRAMをもつことがなかば常識となっている現在、この広いVRAMエリアの描画をすべてCPUにさせるのはいくら16ビットといえども荷が重いです。またグラフィック描画にCPUの処理が費やされて、全体的にスループットが下がります。「これで本当に16ビットか」と思うことも多いのです。やはりこれからは描画プロセッサはぜひとも搭載させてほしいものです。日電のほかに、トムソン、日立なども描画プロセッサを発表しているので、先が楽しみです。

グラフィックス文字描画のプログラム

4

ここでグラフィックス文字描画を行います。PC-9801ではキャラクタは通常キャラクタ画面に出力されます。このようにグラフィック画面とキャラクタ画面が分離される構成は、非常に使いやすいのですが、どうしてもグラフィック画面に文字を出したいときもあるでしょう。それを可能にするのが、このグラフィックス文字描画機能です。GDCのグラフィックス文字描画機能は8×8ドットのグラフィックス文字描画と8×8以外のグラフィックス文字描画がありますが、ここでは8×8のグラフィックス文字描画を解説します。例によって①アルゴリズム、②BASICによる例、③アセンブラによる例、と三段構えで説明します。GDCはやはりアセンブラでドライブしないとありがたさが半減します。

ズーム機能

知っている方も多いと思いますが、GDCには2つのズーム機能があります。
つまり

(1)拡大表示機能（ズームリード機能）

(2)拡大描画機能（ズームライト機能）

の2つです。(1)の拡大表示機能は図形やグラフィックス文字を描画したあとで2倍、3倍と拡大して表示させる機能です。表示する際に拡大されるので、VRAM内のデータは小さいままです。それに対し、(2)の拡大描画機能は描画するときに2倍、3倍と拡大して、VRAMに書き込む機能です。

これまで何度かいつてきましたが、9801では拡大表示機能は使えないようです。このズームリード機能はGDCの機能ではありますが、シフトクロックをズーム係数に従って変化させる回路がほかに必要となります。9801ではこの機能はサポートしていないようです。このズームリード機能は、拡大して図形の一部をライトペンで修正して元に戻したり、デジタイズした画面を拡大したりでき、非常におもしろい機能なので、サポートされていないのは残念です。グラフィックターミナル（たとえばAED512）ではおなじみの機能で、知っている方も多いでしょう。

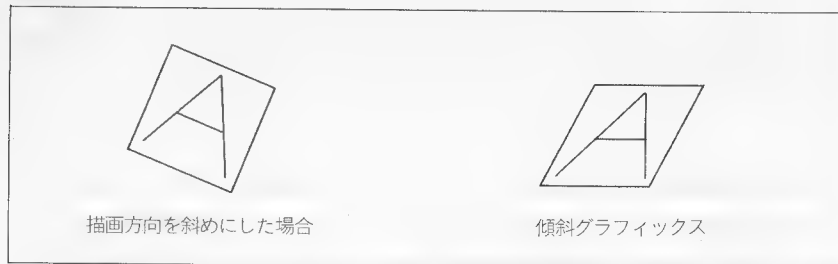
この拡大表示に対し、拡大描画は PC-9801 でも可能です。書き込み時に拡大するので 9801 でもできるのは当然ですが、このズームライトも、ズームリードに劣らずおもしろい機能です。

グラフィックス文字描画時にズームライトすると、ちょうど FM-8 の Symbol 文のようになります。ズームと描画方向を変えることにより、45°おきに傾けることができる Symbol 機能が簡単に作れます。

傾斜グラフィックス文字

描画方向を変えることによって、GDC では、グラフィックス文字を斜めにすることができますが、これはそうではなく字体を上にかくほど横にずらす機能です (図4-15)。

図4-15



この機能により、非常に美しい文字がディスプレイされます。傾斜グラフィックスをさせるには VECTW コマンドのパラメータの S (Slant) フラグを立てるかどうかなので、容易に行うことができます。

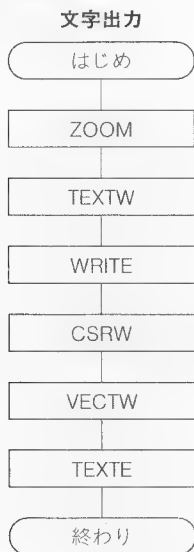
グラフィックス文字描画のプログラミング

この主題は、「1文字出力ルーチンを作る」ことといえます。通常1文字出力ルーチンはアスキーコード (と必要とあればキャラクタ座標) を与えてコールしますが、このルーチンは、引数にグラフィック座標 (x, y) 文字の方向 Direction, 字体 Slant, 拡大係数 Zoom, アスキーコード ASCII-CODE, 色を与えてコールするようになっています。

アルゴリズム

図4-16に1文字出力のフローチャートを示します。これまでのGDCのプログラム（直線、円など）と似ていますが、いくつかのコマンドが変わっています。以下それらを含めて説明していきます。

図4-16



ZOOMコマンド

ZOOM コマンドは拡大表示時の拡大係数 ZR と拡大描画時の拡大係数 ZW を設定するコマンドです。コマンドとパラメータのフォーマットは

コマンド

0	1	0	0	0	1	1	0
---	---	---	---	---	---	---	---

 = 46H

パラメータ

ZR	ZW
----	----

となります。ZR, ZW は 0 で 1 倍、15 で 16 倍となります。PC-9801 に関する限り、ZR=0 でなければなりません（ズームリード機能がないため）。ZR≠0 ならば、シフト・クロック周期が制御されないのでディスプレイが縦じま状になります。

TEXTW コマンド

もうおなじみのコマンドです。直線や円描画時には線種データ（実線、破線ほか）を GDC に送りましたが、グラフィックス文字描画時には文字フォントのパターンを送ります。8×8 ドットの文字描画時はパラメータを

P ₁	TX8
P ₂	TX7
P ₃	TX6
P ₄	TX5
⋮	⋮
P ₈	TX1

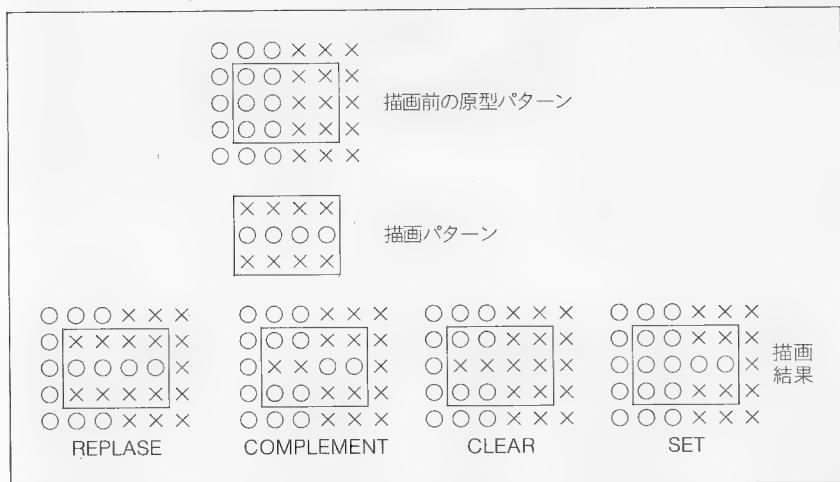
のように8回送出します。キャラクタモード時のように高速に文字を表示できない代わりに、任意のフォントが選べる利点があります。グラフィックス文字描画時にはこのように文字フォントが必要となります。当初漢字 ROM からとり出そうとしていましたが、漢字 ROM がないと動かないことと、任意のフォントが選べることを示すために、アセンブリ言語のプログラムでは、フォントデータは、RAM 上からとってくるようにしました。一応 ASCII 文字はサポートしています。もちろん、このデータを自分で書き換えることもできます。

WRITE コマンド

これももうおなじみのコマンドです。これから書き込む場所と、書き込むデータとを COMPLEMENT とするか SET とするかなど、モディファイ時の動作を指定します。GDC は描画時に常にリード・モディファイ・ライト (VRAM のデータを読み、書き込むデータとの間で操作をし、VRAM に書き込む動作) を繰り返しています。ここでは、REPLACE を指定しています。指定できるモードは、

REPLACE
COMPLEMENT
CLEAR
SET

図4-17



の4つです。よく GDC のモディファイの説明に使われる図を図4-17に示します。

コマンドはそれぞれ、20H 21H 22H 23H となります。

CSRW コマンド

これもおなじみのコマンドです。直線描画時と同様に、描画実行アドレス EAD と描画実行ドットアドレス DAD を設定します。EAD, DAD は、青色プレーンであれば、

$$\begin{cases} \text{EAD} = 4000\text{H} + 40y + (x \div 16) \\ \text{DAD} = x \bmod 16 \end{cases}$$

で求められます。

VECTW コマンド

VECTW コマンドでは描画方向、傾斜の指定を行います。8×8 ドット時には、描画パラメータレジスタの DC に 7 を設定します。

コマンド、パラメータは次のようになります。

コマンド 0 1 0 0 1 1 0 0 = 4C

パラメータ1

SL	R	C	T	L	←DIR→
----	---	---	---	---	-------

パラメータ2

DCLOW

パラメータ3

X	DGD←DCHIGH→
---	-------------

グラフィックス文字描画時はパラメータ1はSL=0(傾斜文字なら1)
R=0, C=0, T=1, L=0, パラメータ2は7, パラメータ3は0とします。

TEXTE コマンド

直線、円などで描画開始の指令は VECTE でしましたが、グラフィックス文字描画時は、TEXTE コマンドで行います。

コマンド

0	1	1	0	1	0	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

 =68H

以上のコマンド・パラメータを送出すれば GDC はグラフィックス文字を描画してくれます。

これを、そっくりそのまま BASIC でプログラムするとリスト4-7のようになります。「ぬ」を出力するプログラムです。run させると、ZOOM, SLANT, x, y, DIRECTION をきいてくるので、まず、0, 0, 320, 200, 2を設定してみます。すると画面中心に、ぬが小さく表示されます。ZOOM=15 とすると、ぬが大きく表示されます。

いつもいとおおり、GDC を BASIC でドライブしても何の意味もありませ

リスト4-7

```
1000 *****
1010 *
1020 * GRAPHIC CHARACTER DEMONSTRATION *
1030 *
1040 *
1050 *
1060 *****
1070 *
1080 GOSUB *INPUT. DATA
1090 GOSUB *ZOOM. ROUTINE
1100 GOSUB *TEXTW. ROUTINE
1110 GOSUB *WRITE. ROUTINE
1120 GOSUB *CSRW. ROUTINE
1130 GOSUB *VECTW. ROUTINE
1140 GOSUB *TEXTE. ROUTINE
1150 END
1160 *
1170 *INPUT. DATA
1180 INPUT "ZOOM(0-15) ":ZOOM
1190 INPUT "SLANT(0:NO 1:YES) ":SLANT
1200 INPUT "X,Y ":X,Y
1210 INPUT "DIRECTION ":DIRECTION
1220 RETURN
```

```

1230 '
1240 *ZOOM.ROUTINE
1250 COMMAND=&H46:GOSUB *OUT.COMMAND
1260 PARAMETER=ZOOM:GOSUB *OUT.PARAMETER
1270 RETURN
1280 '
1290 *TEXTW.ROUTINE
1300 COMMAND=&H78 : GOSUB *OUT.COMMAND
1310 FOR C=1 TO 8:READ PARAMETER:GOSUB *OUT.PARAMETER:NEXT
1320 RETURN
1330 '
1340 *WRITE.ROUTINE
1350 COMMAND=&H20:GOSUB *OUT.COMMAND
1360 RETURN
1370 '
1380 *CSRW.ROUTINE
1390 COMMAND=&H49:GOSUB *OUT.COMMAND
1400 EAD=&H4000+40*Y+X ¥ 16 : DAD=X MOD 16
1410 WORD.PARAMETER=EAD:GOSUB *OUT.WORD.PARAMETER
1420 PARAMETER=DAD*16 : GOSUB *OUT.PARAMETER
1430 RETURN
1440 '
1450 *VECTW.ROUTINE
1460 COMMAND=&H4C:GOSUB *OUT.COMMAND
1470 PARAMETER=&H80*SLANT+&H10*DIRECTION:GOSUB *OUT.PARAMETER
1480 WORD.PARAMETER=7:GOSUB *OUT.WORD.PARAMETER
1490 RETURN
1500 '
1510 *TEXTE.ROUTINE
1520 COMMAND=&H68:GOSUB *OUT.COMMAND
1530 RETURN
1540 *FONT
1550 DATA &H40,&HA0,&HA0,&H40,&HA8,&H90,&H68,&H00
1560 '
1570 *OUT.COMMAND WHILE INP(&HA0) AND 2:WEND:OUT &HA2,COMMAND:RETURN
1580 '
1590 *OUT.PARAMETER WHILE INP(&HA0) AND 2:WEND:OUT &HA0,PARAMETER:RETURN
1600 '
1610 *OUT.WORD.PARAMETER
1620 PARAMETER=VAL("&H"+RIGHT$("000"+HEX$(WORD.PARAMETER),2))
1630 GOSUB *OUT.PARAMETER
1640 PARAMETER=VAL("&H"+LEFT$(RIGHT$("000"+HEX$(WORD.PARAMETER),4),2))
1650 GOSUB *OUT.PARAMETER
1660 RETURN

```

```

100 ' GRAPHIC CHARACTER DRAWING
110 '
112 SCREEN 3
115 COLOR=(1,7)
130 DEF SEG=0:A=&HA000:CALL A
140 POKE &HA016,&H4:CALL A
145 ROLL 399:POKE &HA016,2:CALL A
150 POKE &HA007,1:CALL A
160 POKE &HA007,0 : GOTO 130

```

左のプログラムは、いちばん後ろにある
ダンプリストを打ち込んでから走らせる
「130文字×50行」のデモです

ん。ということでアセンブリ言語で書いたリストをリスト4-8に示します。1
文字出力ルーチンと、文字列出力ルーチンおよびそのデモのプログラムです。

PRINT_ONE_CHARACTOR が、1 文字出力ルーチンで、引数はグラフィック座標 (x, y) COLOR (0 → 青, 1 → 赤, 2 → 緑) SLANT (0: NO, 1: YES), ZOOM (0~15), ASCII-CODE, DIRECTION (0-3) です。

PRINT-STRING は文字列出力ルーチンで文字列の先頭のセグメントベースを ES, オフセットを SI に入れてコールします。文字列の最後は 0 になっていることが必要です。

DEMO は、このルーチンを使ったデモです。

リスト 4-8

```

:
: GRAPHIC CHARACTER DEMONSTRATION
:
:
:
:
STATUS_READ_PORT EQU 0A0H : GDCのステータス・リードポートはA2H
COMMAND_OUT_PORT EQU 0A2H : GDCのコマンド出力ポートはA2H
PARAMETER_OUT_PORT EQU 0A0H : GDCのパラメータ出力ポートはA0H
CHARACTER_FONT_ADDRESS EQU 0A200H : 文字フォントをA200Hから置く
:
CSEG 0 : 以下コードセグメント
ORG 0A000H : A000からアセンブル
DEMO:
CALL INITIALIZE_ROUTINE : イニシャライズルーチンをコール
MOV SLANT,0 : 傾斜など (画面モード, データ)
MOV ZOOM,0 : ズーム(X1) (セグメントの初期化)
MOV COLOR,0 : 色指定
MOV DIRECTION,2 : 描画方向 2
MOV AX,0 ! MOV ES,AX : 文字列の先頭は0B000H
MOV SI,0B000H :
MOV X,20 ! MOV Y,20 : グラフィック座標(20,20)
CALL PRINT_STRING : 文字列出力ルーチン
IRET : BASICへ戻る

PRINT_STRING:
:
: STRING (SEGMENT ES,OFFSET SI) : 文字列出力ルーチン
: X,Y : 文字列 ES:SI から入っている(文末は0)

PRINT1:
MOV ES:AL,[SI] ! INC SI } 文字のASCIIコードが0なら帰る
CMP AL,00H ! JNE PRINT2
RET

PRINT2:
MOV ASCII_CODE,AL : ASCIIコードをセットして,
PUSH SI : 1文字出力ルーチンをコール
CALL PRINT_ONE_CHARACTOR
POP SI
ADD X,8
CMP X,63H ! JLE PRINT3 } IF X > 63H THEN X = 0 : Y = Y + 1
MOV X,0 ! ADD Y,1
CMP Y,39H ! JLE PRINT3 } IF Y > 39H THEN Y = 8
MOV Y,8
PRINT3:
JMP PRINT1

PRINT_ONE_CHARACTOR: : 1文字出力ルーチン

```

```

: ARGUMENTS X,Y,COLOR,SLANT,ZOOM,ASCII_CODE,DIRECTION
:
CALL ZOOM_ROUTINE      : ZOOMコマンドパラメータ送出
CALL TEXTW_ROUTINE     : TEXTWコマンドパラメータ送出
CALL WRITE_ROUTINE     : WRITEコマンド送出
CALL CSRW_ROUTINE      : CSRWコマンドパラメータ送出
CALL VECTW_ROUTINE     : VECTWコマンドパラメータ送出
CALL TEXTE_ROUTINE     : TEXTEコマンド送出(描画実行)
RET

INITIALIZE_ROUTINE:
XOR AX,AX              : イニシャライズルーチン
MOV DS,AX              (画面,セグメントなどをイニシャライズする)
                        データセグメントを0に
MOV AH,40H             18H ディスプレイ開始(内部ルーチン)
MOV AH,42H             CH,0C0H 640×400に(内部ルーチン)
INT 18H
RET                    : 終わり

ZOOM_ROUTINE:
MOV COMMAND,46H        ! CALL OUT_COMMAND : 46Hをコマンド出力
MOV AL,ZOOM             ! CALL OUT_PARAMETER : ZOOMをパラメータ出力
MOV PARAMETER,AL
RET                    : 終わり

TEXTW_ROUTINE:
MOV COMMAND,78H        ! CALL OUT_COMMAND : 78Hをコマンド出力
MOV SI,CHARACTER_FONT_ADDRESS : SIにフォントの先頭をロード
MOV AL,ASCII_CODE      ! CBW : AXにアスキーコードを入れる
MOV CL,3               ! SHL AX,CL : AX = AX * 8
ADD SI,AX              : SI = FONT + 8 * ASCII
MOV BX,0               (フォントは1文字8バイトより)

TEXTW1:
MOV AL,[SI+BX]         : フォントデータの1つをALにロード
MOV PARAMETER,AL       ! CALL OUT_PARAMETER : フォントデータをパラメータ出力
INC BX
CMP BX,7               ! JLE TEXTW1 : 8回ロードするまで繰り返す
RET

WRITE_ROUTINE:
MOV COMMAND,20H        ! CALL OUT_COMMAND : 20Hをコマンド出力
RET                    : 終わり

CSRW_ROUTINE:
MOV COMMAND,49H        ! CALL OUT_COMMAND : 49Hをコマンド出力
CMP COLOR,0            ! JNE CSRW1 : COLOR = 0
MOV BX,4000H           ! JMPS CSRW2 : →BX = 4000H

CSRW1:
CMP COLOR,1            ! JNE CSRW3 : COLOR = 1
MOV BX,8000H           ! JMPS CSRW2 : →BX = 8000H

CSRW3:
MOV BX,0C000H          : COLOR = 2
                        →BX = C000H

CSRW2:
MOV AX,Y              ! MOV CX,40
MUL CX                ! ADD BX,AX : BX = *VRAM開始アドレス
                        + 40 * Y
MOV AX,X              ! CWD : AX = X * 16
MOV CX,16             ! DIV CX : DX = X MOD 16
ADD BX,AX

MOV WORD_PARAMETER,BX  ! CALL OUT_WORD_PARAMETER : EADを
MOV CL,4              ! SHL DL,CL : ワード出力
MOV PARAMETER,DL      ! CALL OUT_PARAMETER : DAD * 16をパラメータ出力
RET                    : 終わり

```

```

VECTW_ROUTINE:
    MOV     COMMAND,4CH      ! CALL OUT_COMMAND      : 4CHをコマンド出力
    MOV     AL,SLANT         ! ROR AL,1              } 第1パラメータ設定
    ADD     AL,10H          ! ADD AL,DIRECTION
    MOV     PARAMETER,AL     ! CALL OUT_PARAMETER : パラメータ出力
    MOV     WORD_PARAMETER,7 ! CALL OUT_WORD_PARAMETER : DC = 7
    RET                                     : 終わり          をワード出力

TEXTE_ROUTINE:
    MOV     COMMAND,68H     ! CALL OUT_COMMAND      } 68Hをコマンド出力
    RET

OUT_COMMAND:
    IN      AL,STATUS_READ_PORT      : コマンド出力ルーチン
    TEST    AL,02 ! JNZ OUT_COMMAND  } FIFOがいっぱいで
    MOV     AL,COMMAND              ! OUT COMMAND_OUT_PORT,AL : COMMANDをコマンド
    RET                             } 出力ポートより送出

OUT_PARAMETER:
    IN      AL,STATUS_READ_PORT      } FIFOがいっぱいで
    TEST    AL,02 ! JNZ OUT_PARAMETER } なくなるまで待つ
    MOV     AL,PARAMETER             ! OUT PARAMETER_OUT_PORT,AL : PARAMETERを
    RET                             } パラメータ出力ポートより送出

OUT_WORD_PARAMETER:
    MOV     AX,WORD_PARAMETER        : ワード長のパラメータを出力するルーチン
    MOV     PARAMETER,AL             ! CALL OUT_PARAMETER } WORD-PARAMETERの下位
    MOV     PARAMETER,AH             ! CALL OUT_PARAMETER } WORD-PARAMETERの上位
    RET                             } をそれぞれパラメータ出力

DSEG      0                      : 以下データセグメント
ORG       0A200H                 : 文字のフォントはA200Hより
TEMP      DB 040H,0A0H,0AH,040H,0A8H,090H,068H,000H : ダミーフォントデータ

X         ORG 9000H                : 変数は9000H以降
          DW 0
Y         DW 0
COLOR     DB 0
SLANT     DB 0
DIRECTION DB 0
ASCII_CODE DB 0
ZOOM      DB 0

COMMAND   DB 0
PARAMETER DB 0
WORD_PARAMETER DW 0

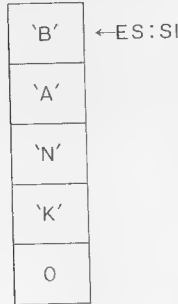
END

```

アセンブラのない人のために、リスト4-9にダンプリストを載せておきます。文章がないとおもしろくないので、文章例を載せておきます。動かし方はリストを参照してください。横130文字縦50文字のデモはなかなか圧巻です。

線の描画のほかにキャラクタもアセンブリ言語で書けるようになったわけで、これだけでも、PC9801で十分ゲームが作れると思います。

“BANK”を出力するとき



リスト4-9

打ち込み方

MON②

Co②

のあと打ち込んでください。

```

A000 EB 77 .0 C6 06 05 90 00 C6 06 08 90 00 C6 06 04
A010 90 00 C6 06 06 90 02 B8 00 00 0E C0 0E 00 00 C7
A020 06 00 90 14 00 C7 06 02 90 14 00 E8 01 00 CF 8A
A030 04 46 3C 00 75 01 C3 A2 07 90 56 E8 29 00 5E 83
A040 06 00 90 08 81 3E 00 90 77 02 7E 19 C7 06 00 90
A050 00 00 83 06 02 90 08 81 3E 02 90 87 01 7E 06 C7
A060 06 02 90 08 00 E8 C8 E8 1F 00 E8 2E 00 E8 52 00
A070 E8 58 00 E8 A0 00 E8 C0 00 C3 33 C0 0E D8 B4 40
A080 CD 18 B4 42 B5 C0 CD 18 C3 C6 06 09 90 46 E8 B1
A090 00 A0 08 90 A2 0A 90 E8 B4 00 C3 C6 06 09 90 78
A0A0 E8 9F 00 BE 00 A2 A0 07 90 98 B1 03 03 E8 03 F0
A0B0 BB 00 00 8A 00 A2 0A 90 E8 93 00 43 83 FB 07 7E
A0C0 F2 C3 C6 06 09 90 20 E8 78 00 C3 C6 06 09 90 49
A0D0 E8 6F 00 08 3E 04 90 00 75 05 BB 00 40 E8 0F 80
A0E0 3E 04 90 01 75 05 BB 00 80 E8 03 BB 00 C0 A1 02
A0F0 90 B9 28 00 F7 E1 03 D8 A1 00 90 99 B9 10 00 F7
A100 F1 03 D8 89 1E 08 90 E8 58 00 B1 04 02 E2 88 16
A110 0A 90 E8 39 00 C3 C6 06 09 90 4C E8 24 00 A0 05
A120 90 D0 C8 04 10 02 06 06 90 A2 0A 90 E8 1F 00 C7
A130 06 08 90 07 00 E8 22 00 C3 C6 06 09 90 68 E8 01
A140 00 C3 E4 A0 A8 02 75 FA A0 09 90 E6 A2 C3 E4 A0
A150 A8 02 75 FA A0 0A 90 E6 A0 C3 A1 0B 90 A2 0A 90
A160 E8 EB FF 8B 26 0A 90 E8 E4 FF C3 00 00 00 00 00
A200 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
A210 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
A220 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
A230 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
A240 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
A250 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00

```

↓以下
フォントデータ

```

A260 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
A270 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
A280 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
A290 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
A2A0 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
A2B0 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
A2C0 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
A2D0 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
A2E0 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
A2F0 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
A300 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
A310 0A 0A 0A 00 00 00 00 00 0A 0A 0A 0A 0A 00 0A 00
A320 04 1E 05 0E 14 0F 04 00 03 13 08 04 02 19 18 00
A330 02 05 05 02 15 09 16 00 04 04 04 00 00 00 00 00
A340 04 02 01 01 01 02 04 00 04 08 10 10 10 08 04 00
A350 04 15 0E 04 0E 15 04 00 00 04 04 1F 04 04 00 00
A360 00 00 00 00 00 04 04 02 00 00 00 00 1F 00 00 00
A370 00 00 00 00 00 00 04 00 00 10 08 04 02 01 00 00
A380 0E 11 19 15 13 11 0E 00 04 06 04 04 04 04 0E 00
A390 0E 11 10 0C 02 01 1F 00 1F 10 08 0C 10 11 0E 00
A3A0 08 0C 0A 09 1F 08 08 00 1F 01 0F 10 10 11 0E 00
A3B0 1C 02 01 0F 11 11 0E 00 1F 10 08 04 02 02 02 00
A3C0 0E 11 11 0E 11 11 0E 00 0E 11 11 1E 10 08 07 00
A3D0 00 00 04 00 04 00 00 00 00 00 04 00 04 04 02 00
A3E0 08 04 02 01 02 04 08 00 00 00 1F 00 1F 00 00 00
A3F0 02 04 08 10 08 04 02 00 0E 11 08 04 04 00 04 00
A400 0E 11 15 10 00 01 1E 00 04 0A 11 11 1F 11 11 00
A410 0F 11 11 0F 11 11 0F 11 0E 11 01 01 01 11 0E 00
A420 0F 11 11 11 11 11 0F 00 1F 01 01 0F 01 01 1F 00
A430 1F 01 01 0F 01 01 01 00 1E 01 01 01 19 11 1E 00
A440 11 11 11 1F 11 11 11 00 0E 04 04 04 04 04 0E 00
A450 10 10 10 10 10 11 0E 00 11 09 05 03 05 09 11 00
A460 01 01 01 01 01 01 1F 00 11 18 15 15 11 11 11 00
A470 11 11 13 15 19 11 11 00 0E 11 11 11 11 11 0E 00
A480 0F 11 11 0F 01 01 01 00 0E 11 11 11 15 09 16 00
A490 0F 11 11 0F 05 09 11 00 0E 11 01 0E 10 11 0E 00
A4A0 1F 04 04 04 04 04 04 00 11 11 11 11 11 11 0E 00
A4B0 11 11 11 11 11 0A 04 00 11 11 11 15 15 18 11 00
A4C0 11 11 0A 04 0A 11 11 00 11 11 0A 04 04 04 04 00
A4D0 1F 10 08 04 02 01 1F 00 1F 03 03 03 03 03 1F 00
A4E0 00 01 02 04 08 10 00 00 1F 18 18 18 18 18 1F 00
A4F0 00 00 04 0A 11 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 1F
A500 02 04 08 00 00 00 00 00 00 00 0E 11 1F 11 11 00
A510 00 00 0F 12 0E 12 0F 00 00 1E 01 01 01 1E 00
A520 00 00 0F 12 12 12 0F 00 00 0F 01 07 01 0F 00
A530 00 00 0F 01 07 01 01 00 00 00 1E 01 10 11 0E 00
A540 00 00 11 11 1F 11 11 00 00 1F 04 04 04 1F 00
A550 00 00 0E 04 04 05 07 00 00 00 09 05 03 05 09 00
A560 00 00 01 01 01 01 1F 00 00 00 11 18 15 11 11 00
A570 00 00 11 13 15 19 11 00 00 1F 11 11 11 1F 00
A580 00 00 0F 11 0F 01 01 00 00 1F 11 15 09 07 00
A590 00 00 1F 11 1F 05 09 00 00 1E 01 0E 10 0F 00
A5A0 00 00 1F 04 04 04 04 00 00 11 11 11 11 0E 00
A5B0 00 00 11 11 09 05 02 00 00 11 11 15 18 11 00
A5C0 00 00 11 06 04 06 11 00 00 11 0A 04 04 04 00
A5D0 00 00 1F 08 04 02 1F 00 1C 02 04 03 04 02 1C 00
A5E0 02 04 08 10 08 04 02 00 07 08 04 18 04 08 07 00

```

```

A5F0 02 15 00 00 00 00 00 00 15 0A 15 0A 15 0A 15 00
0000 52 45 40 4F 56 45 20 41 4E 20 45 4C 45 40 45 4E
0010 54 20 46 52 4F 40 20 41 20 51 55 45 55 45 20 20
0020 20 50 55 52 50 4F 53 45 3A 20 54 48 45 20 56 41
0030 52 49 41 42 4C 45 20 51 55 45 55 45 20 41 54 20
0040 40 45 40 4F 52 59 20 4C 4F 43 41 54 49 4F 4E 20
0050 36 30 30 30 20 43 4F 4E 54 41 49 4E 53 20 54 48
0060 45 20 41 44 52 45 53 53 20 46 4F 52 20 54 48 45
0070 20 48 45 41 44 20 4F 46 20 41 20 51 55 45 55 45
0080 2E 20 53 41 56 45 20 54 48 45 20 41 44 44 52 45
0090 53 53 20 4F 46 20 54 48 45 20 46 49 52 53 54 20
00A0 45 4C 45 40 45 4E 54 20 28 48 45 41 44 29 20 4F
00B0 46 20 54 48 45 20 51 55 45 55 45 20 49 4E 20 54
00C0 48 45 20 56 41 52 49 41 42 4C 45 20 50 4F 49 4E
00D0 54 45 52 20 41 54 20 40 45 40 4F 52 59 20 4C 4F
00E0 43 41 54 49 4F 4E 20 36 30 30 32 2E 20 55 50 44
00F0 41 54 45 20 54 48 45 20 51 55 45 55 45 20 54 4F
0100 20 52 45 40 4F 56 45 20 54 48 45 20 45 4C 45 40
0110 45 4E 54 2E 20 45 41 43 48 20 45 4C 45 40 45 4E
0120 54 20 49 4E 20 54 48 45 20 51 55 45 55 45 20 49
0130 53 20 4F 4E 45 20 57 4F 52 44 20 4C 4F 4E 47 20
0140 41 4E 44 20 43 4F 4E 54 41 49 4E 53 20 54 48 45
0150 20 41 44 44 52 45 53 53 20 4F 46 20 54 48 45 20
0160 4E 45 58 54 20 45 4C 45 40 45 4E 54 20 49 4E 20
0170 54 48 45 20 51 55 45 55 45 2E 20 54 48 45 20 4C
0180 41 53 54 20 45 4C 45 40 45 4E 54 20 49 4E 20 54
0190 48 45 20 51 55 45 55 45 20 43 4F 4E 54 41 49 4E
01A0 53 20 54 45 52 4F 20 54 4F 20 49 4E 44 49 43 41
01B0 54 45 20 54 48 41 54 20 54 48 45 52 45 20 49 53
01C0 20 4E 4F 20 4E 45 50 54 20 45 4C 45 40 45 4E 54
01D0 2E 20 51 55 45 55 45 53 20 41 52 45 20 55 53 45
01E0 44 20 54 4F 20 53 54 4F 52 45 20 44 41 54 41 20
01F0 49 4E 20 54 48 45 20 4F 52 44 45 52 20 49 4E 20
0200 57 48 49 43 48 20 49 54 20 57 49 4C 4C 20 42 45
0210 55 53 45 44 20 20 4F 52 20 54 41 53 48 53 20 49
0220 4E 20 54 48 45 20 4F 52 44 45 52 20 49 4E 20 57
0230 48 49 43 48 20 54 48 45 59 20 57 49 4C 4C 20 42
0240 45 20 45 58 45 43 55 54 45 44 2E 20 54 48 45 20
0250 51 55 45 55 45 20 49 53 20 41 20 46 49 52 53 54
0260 20 49 4E 20 46 49 52 53 54 20 4F 55 54 20 28 46
0270 49 46 4F 29 20 44 41 54 41 20 53 54 52 55 43 54
0280 55 52 45 38 20 54 48 41 54 20 49 53 20 20 45 4C
0290 45 40 45 4E 54 53 20 41 52 45 20 52 45 40 4F 56
02A0 45 52 44 20 46 52 4F 40 20 54 48 45 20 51 55 45
02B0 55 45 20 49 4E 20 54 48 45 20 53 41 40 45 20 4F
02C0 52 44 45 52 20 49 4E 20 57 48 49 43 48 20 54 48
02D0 45 59 20 57 45 52 45 20 45 4E 54 45 52 45 44 2E
02E0 20 4F 50 45 52 41 54 49 4E 47 20 53 59 53 54 45
02F0 40 53 20 50 4C 41 43 45 20 54 41 53 48 53 20 49
0300 4E 20 51 55 45 55 45 53 20 53 4F 20 54 48 41 54
0310 20 54 48 45 59 20 57 49 4C 4C 20 42 45 20 45 58
0320 45 43 55 54 45 44 20 49 4E 20 54 48 45 20 50 52
0330 4F 50 45 52 20 4F 52 44 45 52 2E 20 49 2F 4F 20
0340 44 52 49 56 45 52 53 20 54 52 41 4E 53 46 45 52
0350 20 44 41 54 41 20 54 4F 20 4F 52 20 46 52 4F 40
0360 20 51 55 45 55 45 53 20 54 4F 20 45 4E 53 55 52
0370 45 20 54 48 41 54 20 54 48 45 20 44 41 54 41 20

```

.....
↓以下文章データ

B380 57 49 4C 4C 20 42 45 20 54 52 41 4E 53 40 49 54
 B390 54 45 44 20 4F 52 20 48 41 4E 44 4C 45 44 20 49
 B3A0 4E 20 54 48 45 20 50 52 4F 50 45 52 20 4F 52 44
 B3B0 45 52 2E 20 42 55 46 46 45 52 53 20 40 41 59 20
 B3C0 42 45 20 51 55 45 55 45 44 20 53 4F 20 54 48 41
 B3D0 54 20 49 54 20 42 45 43 4F 40 45 53 20 45 41 53
 B3E0 59 20 54 4F 20 46 49 4E 44 20 54 48 45 20 4E 45
 B3F0 58 54 20 41 56 41 49 4C 41 42 4C 45 20 42 55 46
 B400 46 45 52 20 49 4E 20 41 20 53 54 4F 52 41 47 45
 B410 20 50 4F 4F 4C 2E 20 51 55 45 55 45 53 20 40 41
 B420 59 20 41 4C 53 4F 20 42 45 20 55 53 45 44 20 54
 B430 4F 20 4C 49 4E 48 20 52 45 51 55 45 53 54 53 20
 B440 46 4F 52 20 53 54 4F 52 41 47 45 20 20 54 49 40
 B450 4E 4E 47 20 20 4F 52 20 49 2F 4F 20 54 4F 20 45
 B460 49 53 55 52 45 20 54 48 41 54 20 52 45 51 55 45
 B470 53 54 53 20 41 52 45 20 53 41 54 49 53 46 49 45
 B480 44 20 49 4E 20 54 48 45 20 43 4F 52 52 45 43 54
 B490 20 4F 52 44 45 52 2E 20 49 4E 20 52 45 41 4C 20
 B4A0 41 50 50 4C 49 43 41 54 49 4F 4E 53 20 20 20 45
 B4B0 41 43 48 20 45 4C 45 40 45 4E 54 20 49 4E 20 54
 B4C0 48 45 20 51 55 45 55 45 20 57 4F 55 4C 44 20 54
 B4D0 59 50 49 43 41 4C 4C 59 20 43 4F 4E 54 41 49 4E
 B4E0 20 41 20 4C 41 52 47 45 20 41 40 4F 55 4E 54 20
 B4F0 4F 46 20 49 4E 46 4F 52 40 41 54 49 4F 4E 20 41
 B500 4E 44 2F 4F 52 20 53 54 4F 52 41 47 45 20 53 50
 B510 41 43 45 20 49 4E 20 41 44 44 49 54 49 4F 4E 20
 B520 54 4F 20 50 52 4F 56 49 44 49 4E 47 20 54 48 45
 B530 20 41 44 44 52 45 53 53 20 57 48 49 43 48 20 4C
 B540 49 4E 48 53 20 45 41 43 48 20 45 4C 45 40 45 4E
 B550 54 20 54 4F 20 54 48 45 20 4E 45 58 54 20 4F 4E
 B560 45 2E 20 4C 49 4E 48 45 44 20 4C 49 53 54 53 20
 B570 20 20 20 4F 4E 45 20 57 41 59 20 54 4F 20 49 40
 B580 50 4C 45 40 45 4E 54 20 41 20 51 55 45 55 45 20
 B590 49 53 20 54 4F 20 40 41 48 45 20 55 53 45 20 4F
 B5A0 46 20 41 20 4C 49 4E 48 45 44 20 4C 49 53 54 2E
 B5B0 20 4E 4F 54 45 20 54 48 41 54 20 54 48 45 52 45
 B5C0 20 49 53 20 41 20 44 49 46 46 45 52 45 4E 43 45
 B5D0 20 42 45 54 57 45 45 4E 20 41 20 44 41 54 41 20
 B5E0 53 54 52 55 43 54 55 52 45 20 41 4E 44 20 54 48
 B5F0 45 20 49 40 50 4C 45 40 45 4E 54 41 54 49 4F 4E
 B600 20 4F 46 20 54 48 41 54 20 44 41 54 41 20 53 54
 B610 52 55 43 54 55 52 45 2E 20 46 4F 52 20 45 58 41
 B620 40 50 4C 45 20 20 41 20 51 55 45 55 45 20 49 53
 B630 20 41 20 44 41 54 41 20 53 54 52 55 43 54 55 52
 B640 45 20 20 41 4E 44 20 54 48 45 52 45 20 41 52 45
 B650 20 40 41 4E 59 20 44 49 46 46 45 52 45 4E 54 20
 B660 57 41 59 53 20 54 48 41 54 20 59 4F 55 20 43 41
 B670 4E 20 49 40 50 4C 45 40 45 4E 54 20 41 20 51 55
 B680 45 55 45 2E 20 48 4F 57 45 56 45 52 20 20 54 48
 B690 45 20 42 41 53 49 43 20 46 55 4E 43 54 49 4F 4E
 B6A0 20 4F 46 20 54 48 45 20 51 55 45 55 45 20 28 46
 B6B0 49 52 53 54 20 49 4E 20 20 46 49 52 53 54 20 4F
 B6C0 55 54 29 20 49 53 20 41 4C 57 41 59 53 20 54 48
 B6D0 45 20 53 41 40 45 20 52 45 47 41 52 44 4C 45 53
 B6E0 53 20 4F 46 20 54 48 45 20 57 41 59 20 49 4E 20
 B6F0 57 48 49 43 48 20 59 4F 55 49 40 50 4C 45 40 45
 B700 4E 54 20 54 48 49 53 20 44 41 54 41 20 53 54 52

8710 55 43 54 55 52 45 2E 20 20 54 48 45 20 42 41 53
 8720 49 43 20 50 52 49 4E 43 49 50 4C 45 20 4F 46 20
 8730 41 20 4C 49 4E 48 45 44 20 4C 49 53 54 20 49 53
 8740 20 54 48 41 54 20 45 41 43 48 20 45 4E 54 52 59
 8750 20 49 4E 20 54 48 45 20 4C 49 53 54 20 43 4F 4E
 8760 54 41 49 4E 53 20 54 48 45 20 41 44 44 52 45 53
 8770 53 20 54 4F 20 54 48 45 20 4E 45 50 54 20 45 4E
 8780 54 52 59 20 49 4E 20 54 48 45 20 4C 49 53 54 20
 8790 20 49 4E 20 41 44 44 49 54 49 4F 4E 20 54 4F 20
 87A0 41 4E 59 20 44 41 54 41 20 54 48 41 54 20 40 41
 87B0 59 20 42 45 20 46 4F 55 4E 44 20 49 4E 20 41 20
 87C0 50 41 52 54 49 43 55 4C 41 52 20 45 4C 45 40 45
 87D0 4E 54 2E 20 4F 4E 45 20 41 44 56 41 4E 54 41 47
 87E0 45 20 4F 46 20 54 48 49 53 20 54 45 43 48 4E 49
 87F0 51 55 45 20 49 53 20 54 48 41 54 20 54 48 45 20
 8800 45 4C 45 40 45 4E 54 53 20 49 4E 20 54 48 45 20
 8810 4C 49 53 54 20 44 4F 20 4E 4F 54 20 48 41 56 45
 8820 20 54 4F 20 42 45 20 53 54 4F 52 45 44 20 53 45
 8830 51 55 45 4E 54 49 41 4C 4C 59 20 49 4E 20 40 45
 8840 40 4F 52 59 20 20 53 49 4E 43 45 20 45 41 43 48
 8850 20 45 4E 54 52 59 20 43 4F 4E 54 41 49 4E 53 20
 8860 54 48 45 20 41 44 44 52 45 53 53 20 50 4F 49 4E
 8870 54 49 4E 47 20 54 4F 20 54 48 45 20 4E 45 50 54
 8880 20 45 4E 54 52 59 2E 20 54 4F 20 43 48 41 4E 47
 8890 45 20 54 48 45 20 4F 52 44 45 52 20 4F 46 20 54
 88A0 57 4F 20 45 4C 45 40 45 4E 54 53 20 49 4E 20 41
 88B0 20 4C 49 4E 48 45 44 20 4C 49 53 54 20 20 41 4C
 88C0 4C 20 59 4F 55 20 48 41 56 45 20 54 4F 20 44 4F
 88D0 20 49 53 20 40 4F 56 45 20 50 4F 49 4E 54 45 52
 88E0 53 20 20 20 54 48 45 20 44 41 54 41 20 41 53 53
 88F0 4F 43 49 41 54 45 44 20 57 49 54 48 20 45 41 43
 8900 48 20 45 4C 45 40 45 4E 54 20 4E 45 45 44 20 4E
 8910 4F 54 20 42 45 20 40 4F 56 45 44 2E 20 54 48 55
 8920 53 20 20 54 4F 20 52 45 40 4F 56 45 20 54 48 45
 8930 20 46 49 52 53 54 20 45 4C 45 40 45 4E 54 20 49
 8940 4E 20 41 20 51 55 45 55 45 20 57 45 20 53 49 40
 8950 50 4C 59 20 40 4F 56 45 20 41 20 43 4F 55 50 4C
 8960 45 20 4F 46 20 50 4F 49 4E 54 45 52 53 20 41 4E
 8970 44 20 54 48 45 20 54 41 53 48 20 49 53 20 44 4F
 8980 4E 45 38 20 57 45 20 44 4F 4E 27 54 20 48 41 56
 8990 45 20 54 4F 20 40 4F 56 45 20 41 20 53 49 4E 47
 89A0 4C 45 20 42 49 54 20 4F 46 20 44 41 54 41 20 20
 89B0 4A 55 53 54 20 41 44 52 45 53 53 45 53 2E 20 4C
 89C0 49 4E 48 45 44 20 4C 49 53 54 53 20 52 45 51 55
 89D0 49 52 45 20 45 58 54 52 41 20 53 54 4F 52 41 47
 89E0 45 20 41 53 20 43 4F 40 50 41 52 45 44 20 54 4F
 89F0 20 53 45 51 55 45 4E 54 49 41 4C 20 4C 49 53 54
 BA00 00 20 20 42 55 54 20 45 4C 45 40 45 4E 54 53 20

3 次元曲面のプログラム

グラフィックス文字描画はいかがでしたか。動かすと分かりますが、106×50文字の画面はなかなか圧巻です。

私は1文字出力ルーチンをCP/M-86の1文字出力ルーチンの仕様に合わせて、CP/M-86の画面出力を縦に表示するように改造して愛用しています。横64文字×縦80文字の表示となり、PC-9801がまるでPERQ (Three Rivers Corp. のスーパーパソコン) のようになります。ASCIIコードのコントロールコードすべてと、ダイレクトカーサ・アドレッシング、画面消去などのエスケープシーケンスも組み込んだので、CP/M-86の標準ソフトウェアはもちろん、Word Masterなどのスクリーンエディタも完璧に動いています。

PC-9801でアセンブラのソースプログラムや英文の手紙を書くときに縦が24文字だと前後関係が分かりにくく、何度も前後を表示させながら書かなければなりません。縦に80行ないし40行もあると大変見やすいし、英文の手紙など、1画面にらくらく1枚入ってしまうのでとても重宝しています。また、DDTで連続トレースさせたり、逆アセンブルするとあっという間に画面からはみ出してしまうので、何度もやり直すことが多いものですが、縦が80行もあるとそう簡単に画面いっぱいにはなりません。

通常グラフィック画面に文字を書かせる機種(FM-8, IBM5550, PASOPIA16など)はスクロールが信じられないほど遅いのですが、PC-9801はGDCのスクロールコマンドのおかげで、瞬時にスクロールアップ/ダウン(必要ならスクロールレフト、ライトも)が可能です。もちろん、私のプログラムもスクロールコマンドを使ってスクロールさせているので、グラフィック画面に文字を書いているのにもかかわらず高速に文字が表示されます。

このプログラムは(PERQというコマンド名になっています)それ自身ランジェント・コマンドです。だから普通ならほかのランジェント・コマンドと同時に使用できません。しかし、「PERQ」コマンドはTPAにロード後、自分自身をテキストVRAMに転送し、1文字出力用のジャンプベクトルを変更します。そしてテキストVRAMを見えるようにしてリブートさせます。そのため、それ以後はTPAはまったくフリーとなり、この1文字出力ルーチン

とトランジェントプログラムが競合することは絶対にありません。

ここでは GDC とは直接関係ありませんが、グラフィックの例として「高速 3 次元グラフィック」をとり上げます。デモでよく使う帽子のような図形で、BASIC で描くと数分～数十分もかかって実にいらいらするものです。

アセンブラでは「3 秒弱」で図形を描画してしまいます。BASIC のこの手のソフトはいくつも出ていますが、アセンブラでの速度はかなり新鮮です。

例によって、

- (1) アルゴリズム
- (2) BASIC の例
- (3) アセンブリ言語による例

で説明していきます。アセンブリ言語による例では気をつけなければならない部分、¹知っておくと助かること（三角関数、²点の打ち方など）³をくわしく説明します。

アルゴリズム

$$z = (1 + \cos x)(1 + \cos y)$$

の型の曲面を画面に描きます。これを原点付近で描写させると帽子のような図形になります。

この手のプログラムは、次のようにして描くのが一般的です。

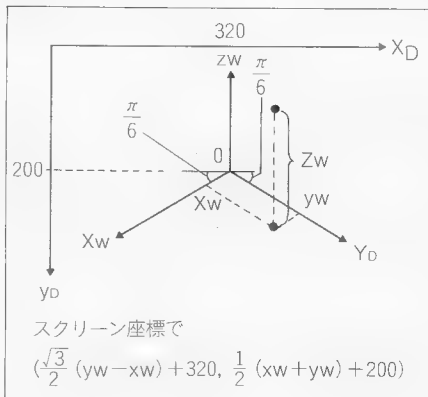
- (1) x を固定して、 y を変化させる
- (2) (x, y) に対応した z を計算
- (3) 3 次元の (x, y, z) に対応する画面上の点 (X, Y) を計算
- (4) y を固定して x を変化させる
- (5) (2)～(4)を繰り返す

となります。この中で分かりにくいのは、(3)の「3 次元の点 (x, y, z) に対応する画面上の点 (X, Y) の計算」でしょう。3 次元空間では物体の位置方向、⁴視点の位置、⁵方向が決まって初めて「視」が決定できます。ワールド座標 (x_w, y_w, z_w) からデバイス座標 (x_d, y_d) への変換は、一般には座標交換マトリックスと透視変換マトリックスの合成で行われていますが、ここでは簡単に次式で行いました。

$$\begin{cases} x_D = \frac{\sqrt{3}}{2} (y_w - x_w) + 320 \\ y = \frac{1}{2} (x_w + y_w) - z_w + 200 \end{cases}$$

この変換式は、図4-18を見ると分かりやすいでしょう。

图4-18



ほかには分かりにくいことはないでしょう。全体のフローチャートを図4-19に示します。

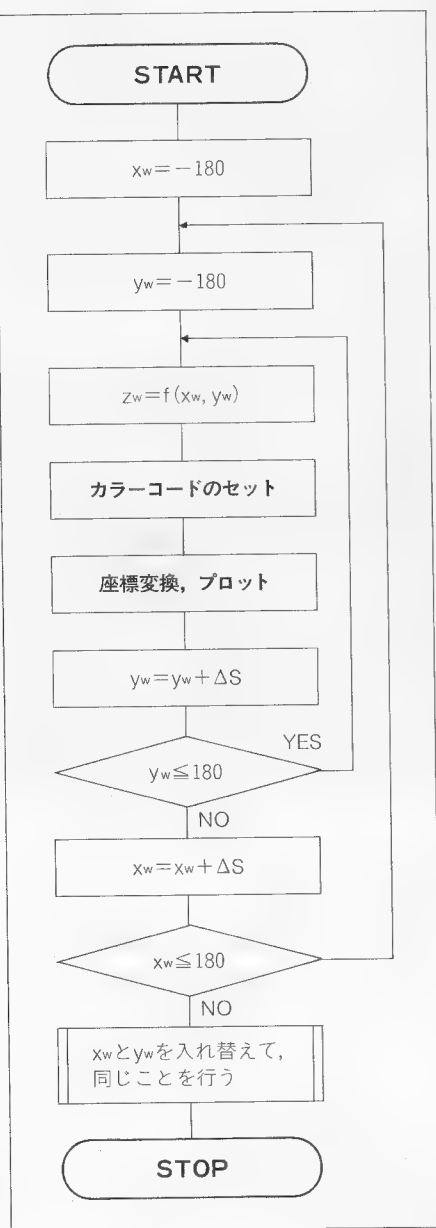
BASICにおける例

フローチャートとおりに BASIC でプログラムするとリスト 4-10 のようになります。同じ色で表示するだけでは単調なので、高さによって色を変えています。このプログラムを動かせば、確かに

$$z = (1 + \cos x)(1 + \cos y)$$

の曲面（スケーリングしている）は描けますが、ご承知のとおり耐えられないほどの時間がかかります。BASIC でどうがんばったところで、これ以上の速度は望めないで、アセンブリ言語で記述することにします。この BASIC のプログラムは、いつもやっているように「アルゴリズムのチェック」の意味しかも知れません。

図4-19



リスト4-10 BASICによる例

```

1000 TIMES$="00:00:00"
1010 SCREEN 3,1:ROLL 399:ROLL 1
1020 GOSUB *INITIALIZE
1030 FOR X.WORLD=-180 TO 180 STEP 15
1040   FOR Y.WORLD=-180 TO 180 STEP 5
1050     GOSUB *SET.Z.WORLD
1060     GOSUB *SET.Z.WORLD
1070     GOSUB *SET.X.DEVICE.Y.DEVICE
1080     GOSUB *SET.PSET.COLOR
1090     GOSUB *PLOT
1100   NEXT Y.WORLD
1110 NEXT X.WORLD
1120 FOR Y.WORLD=-180 TO 180 STEP 15
1130   FOR X.WORLD=-180 TO 180 STEP 5
1140     GOSUB *SET.Z.WORLD
1150     GOSUB *SET.Z.WORLD
1160     GOSUB *SET.X.DEVICE.Y.DEVICE
1170     GOSUB *SET.PSET.COLOR
1180     GOSUB *PLOT
1190   NEXT X.WORLD
1200 NEXT Y.WORLD
1210 PRINT TIMES$
1220 END
1230 '
1240 *INITIALIZE
1250   WIDTH 80,25:CONSOLE 0,25,0,1
1260 RETURN
1270 '
1280 *SET.Z.WORLD
1290   Z.WORLD=40*(1+COS(X.WORLD/180*3.1415*11/10))*(1+COS(Y.WORLD/180*3.1415*11
/10))
1300 RETURN
1310 '
1320 *SET.X.DEVICE.Y.DEVICE
1330   X.DEVICE=320+SQR(3)/2*(Y.WORLD-X.WORLD)
1340   Y.DEVICE=200+1/2*(X.WORLD+Y.WORLD)-Z.WORLD
1350 RETURN
1360 '
1370 *SET.PSET.COLOR
1380   PSET,COLOR=INT(Z.WORLD/20) MOD 7+1
1390 RETURN
1400 '
1410 *PLOT
1420   PSET(X.DEVICE,Y.DEVICE),PSET.COLOR
1430 RETURN

```

アセンブリ言語による例

ここからがメイン部分です。

いまのアルゴリズムをアセンブリ言語で記述するには、いくつか難しいところがあります。列挙してみると、

- (1) $\cos x$ の計算
- (2) $(1+\cos x)(1+\cos y)$ の計算
- (3) $x_D = \frac{\sqrt{3}}{2}(y_W - x_W) + 320$ の計算
- (4) 点を打つ: pset(x, y), color

となるでしょう。逆にいえばこれらができれば、全部をアセンブリ言語で書けるわけです。8086のインストラクションだけで作るの、内部演算は大半を符号つき整数で行っています。

① $\cos x$ の計算

「三角関数を加減乗除だけで計算しろ」といわれてすぐ思いつくのが、級数展開でしょう。つまり、

$$\begin{cases} \sin x = x - \frac{x^3}{3!} + \frac{x^5}{5!} - \frac{x^7}{7!} + \dots \\ \cos x = 1 - \frac{x^2}{2!} + \frac{x^4}{4!} - \frac{x^6}{6!} + \dots \end{cases}$$

です。これを適当な個数計算すれば、確かに $\sin x$, $\cos x$ は計算できます。厳密に行うにはこの方法しかありませんが、問題は計算時間です。非常に回数の多い加減乗除算が必要なため膨大な時間がかかります。

ゲーム、特にリアルタイムに3次元図形を表示させなければならないフライトシミュレータなどでは、こんな級数展開式は絶対に使いません。では、どうやって高速に三角関数を計算しているかというと、「テーブルサーチ」という手法を使います。要するに、三角関数値を配列に入れておき、配列のインデックスで引いてくるわけです。

三角関数のような周期関数の場合は、よくこのテーブルサーチを行います。三角関数の場合は $0^\circ \sim 90^\circ$ のテーブルさえあれば、ほかの角度を求めるのは容易です。

$\cos x$ を求める必要があるので、 $\cos x$ を例にして説明してみましょう。分かりやすいように、 x を度 (x°) で $\cos x^\circ$ の100倍の値を返すようにします。

\cos のテーブルとして、

$\cos\text{-table}[0] \sim \cos\text{-table}[90]$

を用意します。いうまでもなく、

$$\begin{cases} \cos\text{-table}[0] = 100 \\ \cos\text{-table}[90] = 0 \end{cases}$$

です。 x は入力時には、 $-32768 \leq x \leq 32767$ ですが、 $\cos x^\circ$ は、 360° が周期関数だから、

$$\cos x^\circ = \cos(x \bmod 360)^\circ$$

という関係が成り立ちます。そこで、

$$x = x \bmod 360$$

としても、問題ありません。

いま x は、

$$-360 < x < 360$$

です。さらに、

$$\cos(__x^\circ) = \cos(360_x^\circ)$$

だから、

$$\text{if } x < 0 \text{ then } x = x + 360$$

とします。これで、 x は、 $0 \leq x < 360$ となります。 $\cos\text{-table}[\]$ は $0^\circ \sim 90^\circ$ の間の値しかもっていないので、次のようにして \cos の値を求めます。

$$0^\circ \leq x^\circ \leq 90^\circ \rightarrow \cos\text{-table}[x]$$

$$90^\circ < x^\circ \leq 180^\circ \rightarrow \cos\text{-table}[180-x]$$

$$180^\circ < x^\circ \leq 270^\circ \rightarrow \cos\text{-table}[x-180]$$

$$270^\circ < x^\circ \leq 360^\circ \rightarrow \cos\text{-table}[360-x]$$

アセンブリ言語にするときひっかかる点は、「 $x = x \bmod 360$ 」と「テーブルを引く」ところでしょう。最初の「 $x = x \bmod 360$ 」は「IDIV」命令で行えます。IDIV 命令は Integer Division の略で、整数除算と余りを計算してくれます。IDIV 命令は、16bit÷8bitと、32bit÷16bitの2つの種類がありますが、ここでは16ビットで演算を行っているので32bit÷16bitのほうを使います。この場合、割られる32ビットのうち、「上位16ビット」は DX レジスタに、「下位16ビット」は AX レジスタに入れ、割る数値をほかのレジスタに入れます。そして IDIV BX や IDIV CX とすれば商が AX に、余りが DX に入ってきます。

つまり、

商 余り

$$\underbrace{DX : AX}_{32\text{ビット}} \div \underbrace{BX}_{16\text{ビット}} \rightarrow \underbrace{AX}_{16\text{ビット}} \cdots \cdots \underbrace{DX}_{16\text{ビット}}$$

32ビット 16ビット 16ビット 16ビット

AX に割られる数が入っていて、360で割った余りを DX に求めるには、結局、次のようにします。

```
MOV BX, 360
```

```
CWD
```

```
IDIV BX
```

真ん中の CWD が重要です。CWD は、Convert Word to Double word の略で、AX に入っている 16 ビットデータを、DX:AX の 32 ビットデータに変換します。AX の符号拡張命令です。IDIV の割られる数が DX:AX の 32 ビット必要だから、このコマンドは絶対に必要です。よく、IDIV BX の前に CWD を忘れることがあるので注意してください。

次にネックになるのは「テーブルサーチ」の部分でしょう。これは配列データのアクセスということになります。

「BX に配列のインデックスが入っていてラベル cos-table からの 2 バイト長のデータを AX に入れる」ことを考えればよいのです。8086 はアドレッシングモードがかなりあるため、8 ビットの CPU に比べるとプログラミングは楽です。普通 1 次元配列の場合、レジスタ間接モードを使います。つまり、

```
MOV AX, 100H [BX]
```

という型です。これは 100H 番地から BX 番地離れたメモリの内容を、AX にロードする命令です。

アセンブリ言語では、cos-table がテーブルの先頭を示すラベルならば、

```
MOV AX OFFSET COS-TABLE [BX]
```

と書きます。「OFFSET」というのは、ラベルのオフセット値を与える「擬似命令」です。ここではワードデータでテーブルをもっているの、結局プログラムは、

```
SHL BX, 1
```

```
MOV AX OFFSET COS-TABLE [BX]
```

と、BX を 2 倍してからテーブルを引けばよいのです。

② $(1 + \cos x)(1 + \cos y)$ の計算

実際の計算ではスケールリングが加わっているので、

$$(100 + \cos(x * 11/10)) * (100 + \cos(y * 11/10)) / 5 * 2/5$$

という型で計算します。

整数演算で最も気をつけなければならないのは、かけて割るのと、割ってか

けるのでは結果が違ふことです。

$123 \times 100 / 100$ は 123 ですが

$123 / 100 \times 100$ は 100 となります。

あたりまえですが、よく間違える人が多いので注意してください。常に「かけてから割る」ようにしなければなりません。

もう 1 つ気をつけなければならないのはオーバーフローです。16 ビットの整数値どうしをかけると、最大、32 ビットの整数となります。これにまた 16 ビット数値をかけると $DX:AX$ の 32 ビットでも表せなくなります。

整数演算でプログラミングするときは、常にワーストケースを考えながら桁落ちはないか、オーバーフローはないかを注意してプログラミングしなければなりません。

IDIV を説明したので、整数乗算 IMUL にも少しふれておきましょう。IMUL も 8 bit \times 8 bit と 16 bit \times 16 bit の 2 つの種類がありますが、ここではワード演算だから 16 bit \times 16 bit の説明をします。かけられる数は常に AX で、かける数は (AX, BX, CX, DX) です。結果は、上位 16 ビットが DX 、下位 16 ビットが AX レジスタに入ります。つまり、

$AX \times BX \rightarrow \begin{array}{c} DX \\ \hline AX \end{array}$
 上位 16 ビット 下位 16 ビット

このように $DX:AX$ に結果がセットされるので、続いて IDIV するときに大変都合がよいのです (CWD などの操作が不要)。

$$(1 + \cos x)(1 + \cos y)$$

の計算にはこれらの点 (「かけて割る」, 「オーバーフロー」) に注意してプログラミングする必要があります (リスト参照)。

③ $x_D = \frac{\sqrt{3}}{2}(y_W - x_W) + 320$ の計算

この式で問題なのは $\sqrt{3}$ の部分です。 $\sqrt{3}$ をかけるにはどうしたらよいのでしょうか。知っていればあたりまえなのですが、173 をかけて 100 で割ればよいのです。順序を変えてはならないのは、先ほど述べたとおりです。整数演算では「かけて割る」ことが多いため、Forth などでは $*/$ というワードが用意されているほどです。

④点を打つ。pset(x, y), color

画面に点を打つには、要するに VRAM 上の対応するアドレスに対応するデータを書き込んでやればよいのです。VRAM は何度も述べましたが、図4-20 のようになっています。例として、(320, 200) に青色の点を打つことを考えてみましょう。青色プレーンだからセグメントをA800Hとします。すると、(0, 0) は0000Hとなります。x軸方向に8ドット進むごとに1アドレス増加し、y軸方向に1ドット進むごとに50Hアドレスは増加しますから、(320, 200) のアドレスは、

$$\text{ADDRESS} = (320 \div 8) + 200 * 50H$$

となります。書き込むデータは、よく考えれば分かりますが、

$$2 \times (7 - 200 \bmod 8)$$

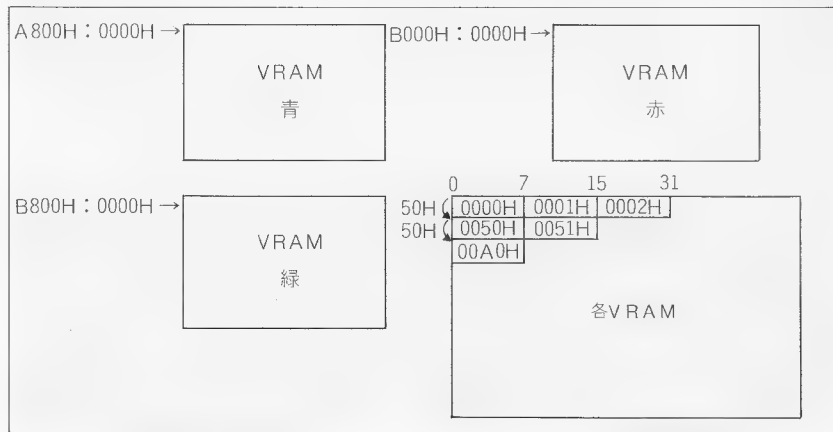
です。同様に、(x, y) の点の含まれるアドレス、データは

$$\begin{cases} \text{ADDRESS} = x \div 8 + 50H * y \\ \text{DATA} = 2^{(7-x \bmod 8)} \end{cases}$$

となります。これを、VRAM に書かれているデータと OR をとって書き込めば、点が打てます。

ADDRESS の計算で8で割る部分がありますが、これは算術シフトを使うと高速に行えます。つまり、

図4-20



MOV AX, X

SAR AX, 1

SAR AX, 1

SAR AX, 1

とします。乗除算命令はかなり時間がかかるので、できるだけ避けたいものです。

DATA のほうは、まじめに $2^{(7-x \bmod 8)}$

を計算するのではなく、論理シフトを使います。 $x \bmod 8$ をCLレジスタに入れて

```
MOV    AL, 128
```

SHR AL, CL

とすればよいのです。これで AL に $2^{(7-x \bmod 8)}$

がセットされます。あとは、SI に ADDRESS, ES に A800Hを入れて

OR ES : [SI], AL

とすれば、点が打てます。

赤の点は ES を B000H に、緑の点は ES を B800H に入れて同じことを行えばよいのです。

また、ピンクの点を打つには赤の点と青の点を打てばよいのです。

以上の点を盛り込んでプログラムしたのが、リスト4-11です。

アセンブラをもっていない人のために、ダンプリストを載せておきます（リスト4-12）。

実行時間は「3秒弱」で、あっという間にメッシュの3次元曲面を描き上げます。ぜひ動かしてください（ちなみにBASICでは5分38秒くらい）。

リスト4-11

```

HIGH SPEED 3D GRAPHIC DEMONSTRATION

CSEG
ORG      0A000H

```

INITIALIZE:	MOV AX,CS	
	MOV DS,AX	コードセグメントをデータセグメントに
	MOV STEP2,15	入さい方のステップを15に
	MOV STEP1,5	(メモリにイミディエイト値を代入)
MAIN:	MOV X_WORLD,-180	小さい方のステップを5に
MAIN1:	MOV Y_WORLD,-180	ワールド座標のxを-180に
MAIN2:	CALL SET_Z_WORLD	ワールド座標のy = f(x, y) をセット
	CALL SET_COLOR	Z座標に応じた色にセット
	CALL PLOT	ワールド座標 → デバイス座標を行い点を打つ
	MOV AX,STEP1	$X_w = Y_w + \text{step } 1$
	ADD Y_WORLD,AX	
	CMP Y_WORLD,180	$Y_w \leq 180$ ならば main 2 へ
	JLE MAIN2	
	MOV AX,STEP2	$X_w = X_w + \text{step } 2$
	ADD X_WORLD,AX	
	CMP X_WORLD,180	$X_w \leq 180$ ならば main 1 へ
	JLE MAIN1	
MAIN3:	MOV Y_WORLD,-180	$Y_w = -180$
MAIN4:	MOV X_WORLD,-180	$X_w = -180$
MAIN5:	CALL SET_Z_WORLD	Zw をセット
	CALL SET_COLOR	pset_color をセット
	CALL PLOT	座標変換して点を打つ
	MOV AX,STEP1	$X_w = X_w + \text{step } 1$
	ADD X_WORLD,AX	
	CMP X_WORLD,180	$Y_w \leq 180$ ならば main 4 へ
	JLE MAIN5	
	MOV AX,STEP2	
	ADD Y_WORLD,AX	
	CMP Y_WORLD,180	
	JLE MAIN4	
	IRET	
SET_Z_WORLD:		Zw を計算するルーチン
:		
:	INPUT (X_WORLD,Y_WORLD)	
:		
:	RETURN Z_WORLD=F(X,Y)	
:		
	MOV AX,X_WORLD	$DX : AX = X_w \cdot 11$
	MOV BX,11	
	IMUL BX	$AX = X_w \cdot 11 \cdot 10$
	MOV BX,10	
	IDIV BX	
	CALL COS	cos をコールして $\cos(X_w \cdot 11 \cdot 10)$ を求める
	ADD AX,100	$AX = 100 + \cos(X_w \cdot 11 \cdot 10)$
	SAR AX,1	$AX = (100 + \cos(X_w \cdot 11 \cdot 10)) \cdot 4$
	SAR AX,1	
	MOV CX,AX	$CX = (100 + \cos(X_w \cdot 11 \cdot 10)) \cdot 4$
	MOV AX,Y_WORLD	

MOV	BX, 11	DX : AX = Xw * 11
IMUL	BX	
MOV	BX, 10	AX : Xw * 11 / 10
IDIV	BX	AX = cos(Xw * 11 / 10)
CALL	COS	AX = 100 + cos(Xw * 11 / 10)
ADD	AX, 100	
IMUL	CX	DX : AX = (100 + cos(Xw * 11 / 10)) * (100 + cos(Xw * 11 / 10))
MOV	BX, 25	AX = (100 + cos(Xw * 11 / 10)) * (100 + cos(Xw * 11 / 10)) / 25
IDIV	BX	
MOV	BX, 40	DX : AX = (100 + cos(Xw * 11 / 10)) * (100 + cos(Xw * 11 / 10)) / 25 * 40
IMUL	BX	
MOV	BX, 100	AX = (100 + cos(Xw * 11 / 10)) * (100 + cos(Xw * 11 / 10)) / 25 * 40 / 100
IDIV	BX	
MOV	Z_WORLD, AX	Zw = (100 + cos(Xw * 11 / 10)) * (100 + cos(Xw * 11 / 10)) / 25 * 40 / 100
RET		終わり
SET_COLOR:		
:		色をZwに従ってセットするルーチン
:	SET COLOR CODE	
:	RETURN (PSET_COLOR)	
:		
MOV	AX, Z_WORLD	AX = Zw / 20
MOV	BX, 20	
CWD		
IDIV	BX	AH = (Zw / 20) mod 7
MOV	BL, 7	
DIV	BL	AH = (Zw / 20) mod 7 + 1
INC	AH	pset_color = (Zw / 20) mod 7 + 1
MOV	PSET_COLOR, AH	終わり
RET		
PLOT:		
:		座標を変換して点を打つルーチン
:	PLOT(X_WORLD, Y_WORLD, Z_WORLD)	
:		
:	IN GRAPHIC SCREEN	
:		
MOV	AX, Y_WORLD	DX : AX = 17 * (Yw - Xw)
SUB	AX, X_WORLD	
MOV	BX, 17	
IMUL	BX	
MOV	BX, 20	AX = 17 * (Yw - Xw) / 20
IDIV	BX	
ADD	AX, 320	pset_X = 17 / 20 * (Yw - Xw) + 320
MOV	PSET_X, AX	
MOV	AX, X_WORLD	
ADD	AX, Y_WORLD	AX = Xw - Yw
MOV	BX, 2	
CWD		AX = (Xw - Yw) / 2
IDIV	BX	
ADD	AX, 200	AX = (Xw - Yw) / 2 + 200
SUB	AX, Z_WORLD	pset_Y = (Xw - Yw) / 2 + 200
MOV	PSET_Y, AX	
CALL	PSET	psetルーチンをコール
RET		終わり
COS:		
:		cosを求めるルーチン
:	COS ROUTINE	AXの値のcosをAXに返す

```

: INPUT AX ( DEGREE)                                100倍の値を返す
: RETURN AX=COS(AX)*100
:

COS1: MOV     BX,360
      CWD
      IDIV  BX          DX = AX mod 360
      CMP   DX,0
      JGE   COS1
      ADD   DX,360      DX ≤ 0 → DX = DX + 360

      CMP   DX,270      DX ≤ 270 ならば cos 2 へ
      JLE   COS2

      MOV   BX,360
      SUB   BX,DX        BX = (360 - DX) * 2
      SHL   BX,1
      MOV   AX,OFFSET COSTABLE[BX]
      RET

COS2: CMP     DX,180      DX = 180 ならば cos 3 へ
      JLE   COS3

      MOV   BX,DX
      SUB   BX,180        BX = (DX - 180) * 2
      SHL   BX,1
      MOV   AX,OFFSET COSTABLE[BX]
      NEG   AX
      RET

COS3: CMP     DX,90       DX ≤ 90 ならば cos 4 へ
      JLE   COS4

      MOV   BX,180
      SUB   BX,DX        BX = (180 - DX) * 2
      SHL   BX,1
      MOV   AX,OFFSET COSTABLE[BX]
      NEG   AX
      RET

COS4: MOV     BX,DX        BX = 2 * DX
      SHL   BX,1
      MOV   AX,OFFSET COSTABLE[BX]
      RET

PSET:                                     点を打つルーチン
: PSET(PSET_X,PSET_Y),PSET_COLOR
:
PSET1: TEST    PSET_COLOR,1  ! JZ   PSET1    ! CALL  PSET_BLUE
                                pset_colorのビット0が立っていれば青のドットを打つ
PSET2: TEST    PSET_COLOR,2  ! JZ   PSET2    ! CALL  PSET_RED
                                pset_colorのビット1が立っていれば赤のドットを打つ
PSET3: TEST    PSET_COLOR,4  ! JZ   PSET3    ! CALL  PSET_GREEN
                                pset_colorのビット2が立っていれば緑のドットを打つ
      RET

PSET_BLUE: MOV    AX,0A800H  ! MOV   ES,AX   ES = A800H として
      CALL  PSET_ONE_PLANE  pset_one_plane をコール
      RET

PSET_RED:  MOV    AX,0B000H  ! MOV   ES,AX   ES = B800H として
      CALL  PSET_ONE_PLANE  pset_one_plane をコール
      RET

```

```

PSET_GREEN:
    MOV     AX,0B800H      ! MOV     ES,AX
    CALL    PSET_ONE_PLANE
    RET

PSET_ONE_PLANE:
    MOV     AX,PSET_X
    SAR     AX,1           SI = pset _ X/8
    SAR     AX,1
    SAR     AX,1
    MOV     SI,AX

    MOV     AX,PSET_Y      ! MOV     BX,80
    IMUL    BX             AX = 80 * pset _ Y _ pset _ X / 8

    ADD     SI,AX
    MOV     AL,128
    MOV     CX,PSET_X      ! AND     CL,7      CL = pset _ X mod 8
    SHR     AL,CL          AL = 2 ^ (7 - pset _ X mod 8)
    OR      ES:[SI],AL     ORをとってVRAMに書き込む
                                終わり

```

```

;
; COSINE TABLE
;
; 0 -> 90 ( DEGREE ) *100
;

```

```

COS_TABLE:
    DW 0064H,0064H,0064H,0064H,0064H,0064H,0063H,0063H,0063H,0063H
    DW 0062H,0062H,0062H,0061H,0061H,0061H,0060H,0060H,005FH,005FH
    DW 005EH,005DH,005DH,005CH,005BH,005BH,005AH,0059H,0058H,0057H
    DW 0057H,0056H,0055H,0054H,0053H,0052H,0051H,0050H,004FH,004EH
    DW 004DH,004BH,004AH,0049H,0048H,0047H,0045H,0044H,0043H,0042H
    DW 0040H,003FH,003EH,003CH,003BH,0039H,0038H,0036H,0035H,0034H
    DW 0032H,0030H,002FH,002DH,002CH,002AH,0029H,0027H,0025H,0024H
    DW 0022H,0021H,001FH,001DH,001CH,001AH,0018H,0016H,0015H,0013H
    DW 0011H,0010H,000EH,000CH,000AH,0009H,0007H,0005H,0003H,0002H
    DW 0000H

```

```

DATA EQU OFFSET $      DATAはコードセグメントの最後のロケーションカウンタとなる
DSEG 以下データセグメント
ORG   コードセグメントのすぐ後ろにデータエリアをセット

```

```

X_WORLD DW 0
Y_WORLD DW 0
Z_WORLD DW 0

STEP2   DW 0
STEP1   DW 0      変数

PSET_X   DW 1
PSET_Y   DW 1
PSET_COLOR DB 1

END      終わり

```

リスト4-12

```

A000 8C 08 0E 08 C7 06 6A A2 0F 00 C7 06 6C A2 05 00
A010 C7 06 64 A2 4C FF C7 06 66 A2 4C FF E8 58 00 E8
A020 96 00 E8 A7 00 A1 6C A2 01 06 66 A2 81 3E 66 A2
A030 B4 00 7E E8 A1 6A A2 01 06 64 A2 81 3E 64 A2 B4
A040 00 7E D3 C7 06 66 A2 4C FF C7 06 64 A2 4C FF E8
A050 25 00 E8 63 00 E8 74 00 A1 6C A2 01 06 64 A2 81
A060 3E 64 A2 B4 00 7E E8 A1 6A A2 01 06 66 A2 81 3E
A070 66 A2 B4 00 7E D3 CF A1 64 A2 BB 00 00 F7 EB BB
A080 0A 00 F7 FB E8 77 00 05 64 00 D1 F8 D1 F8 BB C8
A090 A1 66 A2 BB 00 00 F7 EB BB 0A 00 F7 FB E8 5E 00
A0A0 05 64 00 F7 E9 BB 19 00 F7 FB BB 28 00 F7 EB BB
A0B0 64 00 F7 FB A3 68 A2 C3 A1 68 A2 BB 14 00 99 F7
A0C0 FB B3 07 F6 F3 FE C4 BB 26 72 A2 C3 A1 66 A2 2B
A0D0 06 64 A2 6B 11 00 F7 EB BB 14 00 F7 FB 05 40 01
A0E0 A3 6E A2 A1 64 A2 03 06 66 A2 BB 02 00 99 F7 FB
A0F0 05 C8 00 2E 06 68 A2 A3 70 A2 E8 53 00 C3 BB 68
A100 01 99 F7 FB 63 FA 00 7D 04 81 C2 68 01 81 FA 0E
A110 01 7E 0C BB 68 01 2B DA D1 E3 8B 87 AE A1 C3 81
A120 FA 84 00 7E 0F 8B DA 81 EB B4 00 01 E3 8B 87 AE
A130 A1 F7 08 C3 83 FA 5A 7E 0E BB B4 00 2B DA 01 E3
A140 8B 87 AE A1 F7 08 C3 8B DA D1 E3 8B 87 AE A1 C3
A150 F6 06 72 A2 01 74 03 E8 15 00 F6 06 72 A2 02 74
A160 03 E8 14 00 F6 06 72 A2 04 74 03 E8 13 00 C3 8B
A170 00 A8 0E C0 E8 18 00 C3 8B 00 00 8E C0 E8 0A 00
A180 C3 8B 00 8B 8E C0 E8 01 00 C3 A1 6E A2 D1 F8 D1
A190 F8 D1 F8 8B F0 A1 70 A2 BB 50 00 F7 EB 03 F0 80
A1A0 80 8B 0E 6E A2 80 E1 07 D2 E8 26 00 04 C3 64 00
A1B0 63 00 63 00 63 00 63 00 63 00 63 00 63 00 63 00
A1C0 62 00 62 00 62 00 61 00 61 00 61 00 60 00 60 00
A1D0 5F 00 5F 00 5E 00 5D 00 5D 00 5C 00 5C 00 5B 00
A1E0 5A 00 59 00 59 00 58 00 57 00 56 00 55 00 54 00
A1F0 53 00 52 00 51 00 50 00 4F 00 4E 00 4D 00 4C 00
A200 4B 00 4A 00 49 00 47 00 46 00 45 00 44 00 42 00
A210 41 00 40 00 3E 00 3D 00 3C 00 3A 00 39 00 37 00
A220 36 00 34 00 33 00 31 00 30 00 2E 00 2D 00 2B 00
A230 2A 00 28 00 27 00 25 00 23 00 22 00 20 00 1E 00
A240 1D 00 1B 00 19 00 18 00 16 00 14 00 13 00 11 00
A250 0F 00 0D 00 0C 00 0A 00 08 00 06 00 05 00 03 00
A260 01 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
A270 00

```

入力と実行方法

MON ②

h = 00 ②

としたあと、上の
ダンプを打ち込んで

CTRL - B

でBASICに

抜ける

SCREEN 3, 1 ②

ROLL 399:

ROLL 1 ②

DEF: SEG = 0 ②

A = &HA000 ②

CALL A ②

で実行される

●本文注釈●

注1：少し難しくなるが、たとえばC言語で16ビット変数A,B,C,Dに対して

$$D=A*B/C$$

という計算を有効桁16ビットで計算するには、

$$D=(\text{long})A * (\text{long})B / (\text{long})C$$

と、long すなわち32ビットデータに変換して計算させるしかない。すると、32ビットデータどうしの演算ルーチンで処理される。ところが、アセンブリ言語では、

```
MOV AX, A
```

```
IMUL B
```

```
IDIV C
```

```
MOV D, AX
```

のように、16ビットの演算だけで済ますことができる。32ビットデータどうしの演算は、8086の命令ではサポートされてないために、乗算は16ビットどうしの乗算を4回、加算を2回行わなければならない。除算は除算命令が使えなくなり、シフトとコンペアで書き換えなくてはならず、非常に多くの時間がかかることになる。

注2：通常の逆アセンブラでは、飛び先はアドレスで示される。そのため、逆アセンブルした結果をファイルにしても、それをアセンブラにかけることはできない。ところが、飛び先をラベルにしてファイルを作成すれば、ふたたびアセンブラにかけることもできる。このように、機械語からアセンブラにかけることのできるリストを作成できる逆アセンブラをソースジェネレータと呼ぶ。

注3：コンピュータでは、

0,1の1つの単位をbit(ビット)

bit 4つで nibble(ニブル)

bit 8つで byte(バイト)

bit 16個で word(ワード)

bit 32個で double word(ダブル・ワード)

と呼ぶ。

注4：8088は、8086の外部データバスを8ビットにしたもので、命令はまったく8086と同一。三菱のMULTI-16、富士通のFM-11、東芝のパソピア16、日立のMB-16000等々、大半の16ビットパーソナルコンピュータは8088を採用していた。ただ、8086は一度に16ビットをフェッチできるのに対し、8088は一度に8ビットしかフェッチできないため、同一クロックを与えられた場合、8086のほうが高速になる。8086/8088の内部は、

EU (EXECUTION UNIT)

BIU (BUS INTERFACE UNIT)

に分けられるが、命令を解読するEUは8086と8088では同一なため、機械語レベルではまったく同じものといつてよい。

注5：リアルタイムとは、ある入力を与えられた場合、それから一定時間以内に処理が終了することを意味する。たとえば、時計のプログラムで、1秒ごとのインタバルで割り込みがかかる場合、次のインタバル割り込みまでに、計算、表示などすべての動作が終了しなければ時計とはならない。

注6：VRAMとは (Video RAM) のことである。

普通、ディスプレイ上に表示されるデータは、メインメモリ上に格納されるデータをディスプレイロジックが参照して表示する。つまり、画面上に文字や図形を表示させるには、メモリ中にデータを書けばよいのである。たとえば、PC-9801で、

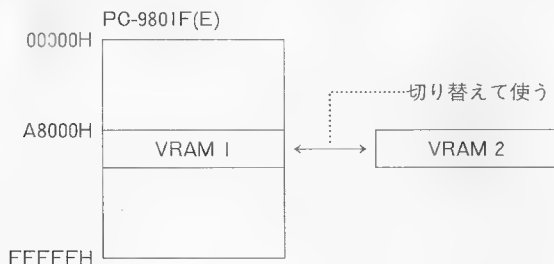
DEF SEG=&HB000:POKE 0,255

とメモリに書き込めば、左上に赤い横線が表示される。PC-9801のグラフィック用 VRAM は1ドットに対して1ビットが対応するため、全体では

640(横)×400(縦)×3(青・赤・緑の色)

ビット、つまり96Kバイトのメモリが必要となる。

注7: バンク切り替えとは、同一メモリ空間上にいくつかのメモリを重ねてもち、それをI/O 命令などで切り替えて利用する方法で、8ビットCPUなどメモリ空間の狭いCPUでよく使われる。PC-9801F(E)でもPC-9801との互換性を保ちながら、VRAMを増やすために、バンク切り替えが使われている。



注8: スタック

スタックはデータを一時蓄えるエリアのことで、実際にはメモリ上の一部が割り当てられる(ハードウェアで実現しているものもある)。スタックは最後に入れたデータが最初に出てくる(Last in First out)。これは、サブルーチンコール時の戻りアドレスの記憶や、ローカル変数、サブルーチンへの引数の一時記憶などに使われる。

注9: メモリの制約

8086の高級言語では、この制約のためにコードやデータエリアが64Kバイト以内でなければならないものも多い。

注10: エクストラセグメント

通常データセグメントはプログラムのワークエリアを指している。もしデータセグメントしか許さないとすると、ここでほかのエリア、たとえばVRAMをアクセスするにはデータセグメントレジスタを設定し直してアクセスしなければならないため、速度が落ちる。そこで、もう1つのエリア(エクストラセグメント)を許し、エクストラセグメントレジスタで指しておけば、アクセスのたびに切り替える必要はなくなる。

注11: アドレスとパラグラフ

```

0 0 0 0 0 H }
0 0 0 1 0 H } 0
0 0 0 2 0 H } 1
:
:
:

```

```

1 2 3 4 0H } 1 2 3 4 H
1 2 3 5 0H }

```

注12: DSの省略

「DS:に限り省略できる」という表現は厳密ではない。BPレジスタ間接のような場合は、セグメントオーバーライドプレフィックスを省略するとSS:が指定されたことになる。

省略された場合、何がデフォルトとなるかはアドレッシングモードによる。

注13: ストリームキュー

8086は命令を先読みしてためておく命令ストリームキューをもっていて、実行ユニットが休まず働くようになっている。JMP命令などでアドレスが変わると、キューはリセットされ、またフェッチを始める。そのためキューがいっぱいのときが、最も実行が速くなる。

注14: フラグ

8086には演算の結果などでセット、リセットされるフラグがある。

CONTROL FLAGS	{	TF.....TRAP
		DF.....DIRECTION
		IFINTERRUPT-ENABLE
	{	OF.....OVERFLOW
		SF.....SIGN
STATUS FLAGS		ZF.....ZERO
		AF.....AUXILIARY CARRY
		PF.....PARITY
		CF.....CARRY

注15: CMP AX, BXのようなときにAX側をデスティネーション, BX側をソースという。

注16: スtring命令は例外

```

MOVS ..... MOVE STRING
LODS ..... LOAD STRING
STOS ..... STORE STRING
SCAS ..... SCAN STRING
CMPS ..... COMPARE STRING

```

注17: LOOP命令はCXレジスタを1減じ、CX≠0なら飛び、CX=0ならば何もしない命令。

注18: ループ命令

LOOP命令を使えば

```

MOV AX, 0
MOV CX, 100
LABEL:
    ADD     AX, CX
    LOOP   LABEL

```

と簡単になる。

注19: オーバーフローフラグ

OFは算術演算による最上位ビットへのキャリーと最上位ビットからのキャリーのエクスクルーシブORをとったもの。これは符号付き2進数の加減算でオーバーフローが起きている

かどうかを示している。

注20: パリティフラグ

PFはデータ操作の結果、下位8ビットに1が偶数個あればセットされ、奇数ならばリセットされる。

注21: サインフラグ

SFは演算の最上位ビットである。

符号つきであれば、

$$\text{最上位} = \begin{cases} 1 \rightarrow \text{負} \\ 0 \rightarrow \text{正} \end{cases}$$

となる。

注22: 厳密にはMOVS命令は

メモリ→メモリ

の転送となる。

注23: BPレジスタ間接はデフォルトセグメントがSSとなることに注意。

注24: RASM86

デジタル・リサーチのリロケータブルアセンブラ。アセンブル速度はかなり速く、モジュールをリンクすることも可能。マクロ機能はない。

注25: 8080モデルの指定

ここでの説明はすべて8080モデルを前提としている。そのため、GENCMDコマンドにも8080モデルであることの指定が必要。

注26: ORG

ORIGINの略

注27: DMA

DIRECT MEMORY ADDRESSの略。

注28: FCB

FILE CONTROL BLOCKの略。

注29: CCP

CONSOLE COMMAND PROCESSORの略。

注30: ラベル、変数名の長さ

もちろん、物理的な行数を超えない範囲での話である。

注31: CLI

ベクトルを書き換えている間にインタラプトがかかると、おかしいアドレスにジャンプしてしまう。これでは不都合なため、CLIでインタラプトをマスクする。

注32: B, O, D, H

BINARY, OCTAL, DECIMAL, HEXADECIMALの略。



付 録

8086 オペレーションコード表
8087

8086オペレーションコード表

ニーモニック	オペランド	オペレーションコード																バイト 数	クロック 数
		7	6	5	4	3	2	1	0	7	6	5	4	3	2	1	0		
AAA		0	0	1	1	0	1	1	1									1	4
AAD		1	1	0	1	0	1	0	1	0	0	0	0	1	0	1	0	2	60
AAM		1	1	0	1	0	1	0	0	0	0	0	0	1	0	1	0	2	83
AAS		0	0	1	1	1	1	1	1									1	4
ADC	reg,reg	0	0	0	1	0	0	0	W	1	1	reg			r/m			2	3
	mem,reg	0	0	0	1	0	0	0	W	mod		reg			r/m			2-4	16+EA
	reg,mem	0	0	0	1	0	0	1	W	mod		reg			r/m			2-4	9+EA
	reg,imm	1	0	0	0	0	0	S	W	1	1	0	1	0		r/m		3-4	4
	mem,imm	1	0	0	0	0	0	S	W	mod	0	1	0		r/m			3-6	17+EA
	acc,imm	0	0	0	1	0	1	0	W									2-3	4
ADD	reg,reg	0	0	0	0	0	0	0	W	1	1	reg			r/m			2	3
	mem,reg	0	0	0	0	0	0	0	W	mod		reg			r/m			2-4	16+EA
	reg,mem	0	0	0	0	0	0	1	W	mod		reg			r/m			2-4	9+EA
	reg,imm	1	0	0	0	0	0	S	W	1	1	0	0	0		r/m		3-4	4
	mem,imm	1	0	0	0	0	0	S	W	mod	0	0	0		r/m			3-6	17+EA
	acc,imm	0	0	0	0	0	1	0	W									2-3	4
AND	reg,reg	0	0	1	0	0	0	0	W	1	1	reg			r/m			2	3
	mem,reg	0	0	1	0	0	0	0	W	mod		reg			r/m			2-4	16+EA
	reg,mem	0	0	1	0	0	0	1	W	mod		reg			r/m			2-4	9+EA
	reg,imm	1	0	0	0	0	0	0	W	1	1	1	0	0		r/m		3-4	4
	mem,imm	1	0	0	0	0	0	0	W	mod	1	0	0		r/m			3-6	17+EA
	acc,imm	0	0	1	0	0	1	0	W									2-3	4
CALL	near-proc	1	1	1	0	1	0	0	0									3	19
	regptr 16	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	0	1	0		r/m		2	16
	memptr 16	1	1	1	1	1	1	1	1	mod	0	1	1	0		r/m		2-4	21+EA
	far-proc	1	0	0	1	1	0	1	0									5	28
	memptr 32	1	1	1	1	1	1	1	1	mod	0	1	1		r/m			2-4	37+EA

オペレーション	フラグ					
	A	C	O	P	S	Z
if((AL)&0FH)>9 or (AF)=1 then (AL)←(AL)+6, (AH)←(AH)+1, (AF)←1, (CF)←(AF), (AL)←(AL)&0FH	X	X				
(AL)←(AH)*0AH+(AL) (AH)←0	U	U	U	X	X	X
(AH)←(AL)/0AH (AL)←(AL)%0AH	U	U	U	X	X	X
if((AL)&0FH)>9 or (AF)=1 then (AL)←(AL)-6, (AH)←(AH)-1, (AF)←1 (CF)←(AF), (AL)←(AL)&0FH	X	X	U	U	U	U
(reg)←(reg)+(reg)+(CF)	X	X	X	X	X	X
(mem)←(mem)+(reg)+(CF)	X	X	X	X	X	X
(reg)←(reg)+(mem)+(CF)	X	X	X	X	X	X
(reg)←(reg)+data+(CF)	X	X	X	X	X	X
(mem)←(mem)+data+(CF)	X	X	X	X	X	X
ifW=0 AL←AL+data+(CF) ifW=1 AX←AX+data+(CF)	X	X	X	X	X	X
(reg)←(reg)+(reg)	X	X	X	X	X	X
(mem)←(mem)+(reg)	X	X	X	X	X	X
(reg)←(reg)+(mem)	X	X	X	X	X	X
(reg)←(reg)+data	X	X	X	X	X	X
(mem)←(mem)+data	X	X	X	X	X	X
ifW=0 (AL)←(AL)+data ifW=1 (AX)←(AX)+data	X	X	X	X	X	X
(reg)←(reg)&(reg)	U	0	0	X	X	X
(mem)←(mem)&(reg)	U	0	0	X	X	X
(reg)←(reg)&(mem)	U	0	0	X	X	X
(reg)←(reg)&data	U	0	0	X	X	X
(mem)←(mem)&data	U	0	0	X	X	X
ifW=0 (AL)←(AL)&data ifW=1 (AX)←(AX)&data	U	0	0	X	X	X
(SP)←(SP)-2 ((SP)+1:(SP))←(IP),(IP)←(IP)+disp						
(SP)←(SP)-2 ((SP)+1:(SP))←(IP),(IP)←(regptr 16)						
(SP)←(SP)-2 ((SP)+1:(SP))←(IP),(IP)←(memptr 16)						
(SP)←(SP)-2 ((SP)+1:(SP))←(CS),(CS)←seg (SP)←(SP)-2 ((SP)+1:(SP))←(IP),(IP)←offset						
(SP)←(SP)-2 ((SP)+1:(SP))←(CS),(CS)←(memptr 23+2) (SP)←(SP)-2 ((SP)+1:(SP))←(IP),(IP)←(memptr 23)						

ニーモニック	オペランド	オペレーションコード																バイト 数	クロック 数
		7	6	5	4	3	2	1	0	7	6	5	4	3	2	1	0		
CBW		1	0	0	1	1	0	0	0									1	2
CLC		1	1	1	1	1	0	0	0									1	2
CLD		1	1	1	1	1	1	0	0									1	2
CLI		1	1	1	1	1	0	1	0									1	2
CMC		1	1	1	1	0	1	0	1									1	2
CMP	reg,reg	0	0	1	1	1	0	0	W	1	1	reg	r/m					2	3
	mem,reg	0	0	1	1	1	0	0	W	mod	reg	r/m					2-4	9+EA	
	reg,mem	0	0	1	1	1	0	1	W	mod	reg	r/m					2-4	9+EA	
	reg,imm	1	0	0	0	0	0	S	W	1	1	1	1	r/m			3-4	4	
	mem,imm	1	0	0	0	0	0	S	W	mod	1	1	1	r/m			3-6	10+EA	
	acc,imm	0	0	1	1	1	1	0	W								2-3	4	
CMPS	dst-string, src-string	1	0	1	0	0	1	1	W									1	9+22/ rep/22
CWD		1	0	0	1	1	0	0	1									1	5
DAA		0	0	1	0	0	1	1	1									1	4
DAS		0	0	1	0	1	1	1	1									1	4
DEC	reg8	1	1	1	1	1	1	1	0	1	1	0	0	1	r/m			2	3
	mem	1	1	1	1	1	1	1	W	mod	0	0	1	r/m				2-4	15+EA
	reg 16	0	1	0	0	1	reg											1	2
DIV	reg 8	1	1	1	1	0	1	1	0	1	1	1	1	0	r/m			2	80-90
	mem8	1	1	1	1	0	1	1	0	mod	1	1	0	r/m				2-4	(86-96) +EA

オペレーション	フラグ						
	A	C	O	P	S	Z	
if(AL) < 80H then(AH) ← 0 else(AH) ← FFH							
(CF) ← 0		0					
(DF) ← 0							
(IF) ← 0							
(CF) ← (CF)		x					
(reg) ← (reg)	x	x	x	x	x	x	
(mem) ← (reg)	x	x	x	x	x	x	
(reg) ← (mem)	x	x	x	x	x	x	
(reg) ← data	x	x	x	x	x	x	
(mem) ← data	x	x	x	x	x	x	
if W = 0 (AL) ← data if W = 1 (AX) ← data	x	x	x	x	x	x	
if W = 0 ((SI)) ← ((DI)) if(DF) = 0 then(SI) ← (SI) + 1, (DI) ← (DI) + 1 else(SI) ← (SI) - 1, (DI) ← (DI) - 1 if W = 1 ((SI) + 1 : (SI)) ← ((DI) + 1 : (DI)) if(DF) = 0 then(SI) ← (SI) + 2, (DI) ← (DI) + 2 else(SI) ← (SI) - 2, (DI) ← (DI) - 2	x	x	x	x	x	x	
if(AX) < 8000H then(DX) ← 0 else(DX) ← FFFFH							
if((AL) & 0FH) > 9 or (AF) = 1 then (AL) ← (AL) + 6, (CF) ← (AF) ∨ (CF), (AF) ← 1 if(AL) > 9FH or (CF) = 1 then (AL) ← (AL) + 60H, (CF) ← 1	x	x		x	x	x	
if((AL) & 0FH) > 9 or (AF) = 1 then (AL) ← (AL) - 6, (CF) ← (AF) ∨ (CF), (AF) ← 1 if(AL) > 9FH or (CF) = 1 then (AL) ← (AL) - 60H, (CF) ← 1	x	x	U	x	x	x	
(reg8) ← (reg8) - 1	x		x	x	x	x	
(mem) ← (mem) - 1	x		x	x	x	x	
(reg16) ← (reg16) - 1	x		x	x	x	x	
(temp) ← (AX) if(temp) / (reg8) > FFH then (SP) ← (SP) - 2, ((SP) + 1 : (SP)) ← FLAGS, (IF) ← 0, (TF) ← 0 (SP) ← (SP) - 2, ((SP) + 1 : (SP)) ← (CS), (CS) ← (2) (SP) ← (SP) - 2, ((SP) + 1 : (SP)) ← (IP), (IP) ← (0) else(AL) ← (temp) / (reg8), (AH) ← (temp) % (reg8)	U	U	U	U	U	U	
(temp) ← (AX) if(temp) / (mem8) > FFH then (SP) ← (SP) - 2, ((SP) + 1 : (SP)) ← FLAGS, (IF) ← 0, (TF) ← 0 (SP) ← (SP) - 2, ((SP) + 1 : (SP)) ← (CS), (CS) ← (2) (SP) ← (SP) - 2, ((SP) + 1 : (SP)) ← (IP), (IP) ← (0) else(AL) ← (temp) / (mem8), (AH) ← (temp) % (mem8)	U	U	U	U	U	U	

ニーモニック	オペランド	オペレーションコード																バイト 数	クロック 数
		7	6	5	4	3	2	1	0	7	6	5	4	3	2	1	0		
DIV	reg 16	1	1	1	1	0	1	1	1	1	1	1	1	0			r/m	2	144-162
	mem 16	1	1	1	1	0	1	1	1	mod	1	1	1	0			r/m	2-4	(150-168) +EA
ESC	ext-op,reg	1	1	0	1	1	X	X	X	1	1	Y	Y	Y			r/m	2	2
	ext-op,mem	1	1	0	1	1	X	X	X	mod	Y	Y	Y				r/m	2-4	8+EA
HLT		1	1	1	1	0	1	0	0									1	2
IDIV	reg8	1	1	1	1	0	1	1	0	1	1	1	1				r/m	2	101-112
	mem8	1	1	1	1	0	1	1	0	mod	1	1	1				r/m	2-4	(107-118) +EA
	reg 16	1	1	1	1	0	1	1	1	1	1	1	1				r/m	2	165-184
	mem 16	1	1	1	1	0	1	1	1	mod	1	1	1				r/m	2-4	(171-190) +EA

オペレーション	フ ラ グ					
	A	C	O	P	S	Z
(temp)←(DX : AX) if(temp)/(reg16)>FFFFH then (SP)←(SP)-2,((SP)+1 : (SP))←(FLAGS),(IF)←0,(TF)←0 (SP)←(SP)-2,((SP)+1 : (SP))←(CS),(CS)←(2) (SP)←(SP)-2,((SP)+1 : (SP))←(IP),(IP)←(0) else(AX)←(temp)/(reg16),(DX)←(temp)%(reg16)	U	U	U	U	U	U
(temp)←(DX : AX) if(temp)/(mem16)>FFFFH then (SP)←(SP)-2,((SP)+1 : (SP))←(FLAGS),(IF)←0,(TF)←0 (SP)←(SP)-2,((SP)+1 : (SP))←(CS),(CS)←(2) (SP)←(SP)-2,((SP)+1 : (SP))←(IP),(IP)←(0) else(AX)←(temp)/(mem16),(DX)←(temp)%(mem16)	U	U	U	U	U	U
CPU escape data bus←(reg)						
CPU escape data bus←(mem)						
CPU halt						
(temp)←(AX) if(temp)/(reg8)>0 and(temp)/(reg8) > 7FH or(temp)/(reg8)>0 and(temp)/(reg8) < 0-7FH-1 then (SP)←(SP)-2,((SP)+1 : (SP))←(FLAGS, (IF)←0,(TF)←0 (SP)←(SP)-2,((SP)+1 : (SP))←(CS), (CS)←(2) (SP)←(SP)-2,((SP)+1 : (SP))←(IP), (IP)←(0) else(AL)←(temp)/(reg8), (AH)←(temp)%(reg8)	U	U	U	U	U	U
(temp)←(AX) if(temp)/(mem8)>0 and(temp)/(mem8) > 7FH or(temp)/(mem8)>0 and(temp)/mem8 < 0-7FH-1 then (SP)←(SP)-2,((SP)+1 : (SP))←(FLAGS),(IF)←0,(TF)←0 (SP)←(SP)-2,((SP)+1 : (SP))←(CS),(CS)←(2) (SP)←(SP)-2,((SP)+1 : (SP))←(IP),(IP)←(0) else(AL)←(temp)/(mem8),(AH)←(temp)%(mem8)	U	U	U	U	U	U
(temp)←(DX : AX) if(temp)/(reg16)>0 and(temp)/(reg16) > 7FFFH or(temp)/(reg16)<0 and(temp)/(reg16) < 0-7FFFH-1 then (SP)←(SP)-2,((SP)+1 : (SP))←(FLAGS),(IF)←0,(TF)←0 (SP)←(SP)-2,((SP)+1 : (SP))←(CS),(CS)←(2) (SP)←(SP)-2,((SP)+1 : (SP))←(IP),(IP)←(0) else(AX)←(temp)/(reg16),(DX)←(temp)%(reg16)	U	U	U	U	U	U
(temp)←(DX : AX) if(temp)/(mem16)>0 and(temp)/(mem16) > 7FFFH or(temp)/(mem16)<0 and(temp)/(mem16) < 0-7FFFH-1 then (SP)←(SP)-2,((SP)+1 : (SP))←(FLAGS),(IF)←0,(TF)←0 (SP)←(SP)-2,((SP)+1 : (SP))←(CS),(CS)←(2) (SP)←(SP)-2,((SP)+1 : (SP))←(IP),(IP)←(0) else(AX)←(temp)/(mem16),(DX)←(temp)%(mem16)	U	U	U	U	U	U

ニーモニック	オペランド	オペレーションコード																バイト 数	クロック 数
		7	6	5	4	3	2	1	0	7	6	5	4	3	2	1	0		
IMUL	reg8	1	1	1	1	0	1	1	0	1	1	1	0	1	r/m		2	80-98	
	mem8	1	1	1	1	0	1	1	0	mod	1	0	1	r/m		2-4	(86-104) +EA		
	reg16	1	1	1	1	0	1	1	1	1	1	0	1	r/m		2	128-154		
	mem16	1	1	1	1	0	1	1	1	mod	1	0	1	r/m		2-4	(134-160) +EA		
IN	acc,imm8	1	1	1	0	0	1	0	W								2	10	
	acc,DX	1	1	1	0	1	1	0	W								1	8	
INC	reg8	1	1	1	1	1	1	1	W	1	1	0	0	0	r/m		2	3	
	mem	1	1	1	1	1	1	1	W	mod	0	0	0	r/m		2-4	15+EA		
	reg16	0	1	0	0	0	reg									1	2		
INT	3	1	1	0	0	1	1	0	0								1	52	
	imm8 (≠3)	1	1	0	0	1	1	0	1								2	51	
INTO		1	1	0	0	1	1	1	0								1	53/4	
IRET		1	1	0	0	1	1	1	1								1	24	
JB JNAE		0	1	1	1	0	0	1	0								2	16/4	
JBE JNA		0	1	1	1	0	1	1	0								2	16/4	
JCXZ		1	1	1	0	0	0	1	1								2	18/6	
JE JZ	short-label	0	1	1	1	0	1	0	0								2	16/4	

オペレーション	フラグ					
	A	C	O	P	S	Z
(AX) \leftarrow (AL) * (reg8) EXT = AH, LOW = AL if(EXT) = sign extension of(LOW) then (CF) \leftarrow 0 else (CF) \leftarrow 1 : (OF) \leftarrow (CF)	U	x	x	U	U	U
(AX) \leftarrow (AL) * (mem8) EXT = AH, LOW = AL if(EXT) = sign extension of(LOW) then (CF) \leftarrow 0 else (CF) \leftarrow 1 : (OF) \leftarrow (CF)	U	x	x	U	U	U
(DX : AX) * (reg16) EXT = DX, LOW = AX if(EXT) = sign extension of(LOW) then (CF) \leftarrow 0 else (CF) \leftarrow 1 : (OF) \leftarrow (CF)	U	x	x	U	U	U
(DX : EX) * (mem16) EXT = DX, LOW = AX if(EXT) = sign extension of(LOW) then (CF) \leftarrow 0 else (CF) \leftarrow 1 : (OF) \leftarrow (CF)	U	x	x	U	U	U
ifW = 0(AL) \leftarrow (imm8) ifW = 1(AX) \leftarrow (imm8 + 1 : imm8)						
ifW = 0(AL) \leftarrow ((DX)) ifW = 1(AX) \leftarrow ((DX) + 1 : (DX))						
(reg8) \leftarrow (reg8) + 1	x		x	x	x	x
(mem) \leftarrow (mem) + 1	x		x	x	x	x
(reg16) \leftarrow (reg16) + 1	x		x	x	x	x
(SP) \leftarrow (SP) - 2 ((SP) + 1 : (SP)) \leftarrow FLAGS, (IF) \leftarrow 0, (TF) \leftarrow 0 (SP) \leftarrow (SP) - 2 ((SP) + 1 : (SP)) \leftarrow (CS), (CS) \leftarrow (14) (SP) \leftarrow (SP) - 2 ((SP) + 1 : (SP)) \leftarrow (IP), (IP) \leftarrow (12)						
(SP) \leftarrow (SP) - 2 ((SP) + 1 : (SP)) \leftarrow FLAGS, (IF) \leftarrow 0, (TF) \leftarrow 0 (SP) \leftarrow (SP) - 2 ((SP) + 1 : (SP)) \leftarrow (CS), (CS) \leftarrow (type * 4 + 2) (SP) \leftarrow (SP) - 2 ((SP) + 1 : (SP)) \leftarrow (IP), (IP) \leftarrow (type * 4)						
if(OF) = 1 (SP) \leftarrow (SP) - 2 ((SP) + 1 : (SP)) \leftarrow FLAGS, (IF) \leftarrow 0, (TF) \leftarrow 0 (SP) \leftarrow (SP) - 2 ((SP) + 1 : (SP)) \leftarrow (CS), (CS) \leftarrow (12H) (SP) \leftarrow (SP) - 2 ((SP) + 1 : (SP)) \leftarrow (IP), (IP) \leftarrow (10H)						
(IP) \leftarrow ((SP) + 1 : (SP)), (SP) \leftarrow (SP) + 2 (CS) \leftarrow ((SP) + 1 : (SP)), (SP) \leftarrow (SP) + 2 FLAGS \leftarrow ((SP) + 1 : (SP)), (SP) \leftarrow (SP) + 2	x	x	x	x	x	x
if(CF) = 1 (IP) \leftarrow (IP) + disp						
if(CF) (ZF) = 1 (IP) \leftarrow (IP) + disp						
if(CX) = (IP) \leftarrow (IP) + disp						
if(ZF) = 1 (IP) \leftarrow (IP) + disp						

ニーモニック	オペランド	オペレーションコード																バイト 数	クロック 数
		7	6	5	4	3	2	1	0	7	6	5	4	3	2	1	0		
JL JNGE	short-label	0	1	1	1	1	1	0	0									2	16/4
JLE JNG	//	0	1	1	1	1	1	1	0									2	16/4
JMP	near-label	1	1	1	0	1	0	0	1									3	15
	short-label	1	1	1	0	1	0	1	1									2	15
	regptr16	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	0	0	r/m				2	11
	memptr16	1	1	1	1	1	1	1	1	mod	1	0	0	r/m				2-4	18+EA
	far-label	1	1	1	0	1	0	1	0									5	15
	memptr32	1	1	1	1	1	1	1	1	mod	1	0	1	r/m				2-4	24+EA
JNB JAE	short-label	0	1	1	1	0	0	1	1									2	16/4
JNBE JA	//	0	1	1	1	0	1	1	1									2	16/4
JNE JNZ	//	0	1	1	1	0	1	0	1									2	16/4
JNL JGE	//	0	1	1	1	1	1	0	1									2	16/4
JNLE JG	//	0	1	1	1	1	1	1	1									2	16/4
JNO	//	0	1	1	1	0	0	0	1									2	16/4
JNP	//	0	1	1	1	1	0	1	1									2	16/4
JPO																			
JNS	//	0	1	1	1	1	0	0	1									2	16/4
JO	//	0	1	1	1	0	0	0	0									2	16/4
JP	//	0	1	1	1	1	0	1	0									2	16/4
JPE																			
JS	//	0	1	1	1	1	0	0	0									2	16/4
LAHF		1	0	0	1	1	1	1	1									1	4
LDS	reg16, mem32	1	1	0	0	0	1	0	1	mod		reg		r/m				2-4	16+EA
LEA	reg16, mem16	1	0	0	0	1	1	0	1	mod		reg		r/m				2-4	2+EA
LES	reg16, mem32	1	1	0	0	0	1	0	0	mod		reg		r/m				2-4	16+EA
LOCK		1	1	1	1	0	0	0	0									1	2
LDS	src-string	1	0	1	0	1	1	0	W									1	9 + 13/rep /12
LOOP	short-label	1	1	1	0	0	0	1	0									2	17/5
LOOPNZ LOOPNE	//	1	1	1	0	0	0	0	0									2	19/5

オペレーション	フ ラ グ					
	A	C	O	P	S	Z
if(SF) \vee (OF) = 1 (IP) \leftarrow (IP) + disp						
if[(SF) \vee (OF)] \vee (ZF) = 1 (IP) \leftarrow (IP) + disp						
(IP) \leftarrow (IP) + disp						
(IP) \leftarrow (IP) + disp						
(IP) \leftarrow (regptr 16)						
(IP) \leftarrow (memptr 16)						
(CS) \leftarrow seg (IP) \leftarrow offset						
(CS) \leftarrow (memptr 2) (IP) \leftarrow (memptr 32)						
if(CF) = 0 (IP) \leftarrow (IP) + disp						
if(CF) \vee (ZF) = 0 (IP) \leftarrow (IP) + disp						
if(ZF) = 0 (IP) \leftarrow (IP) + disp						
if(SF) \vee (OF) = 0 (IP) \leftarrow (IP) + disp						
if[(SF) \vee (OF)] \vee (ZF) = 0 (IP) \leftarrow (IP) + disp						
if(OF) = 0 (IP) \leftarrow (IP) + disp						
if(PF) = 0 (IP) \leftarrow (IP) + disp						
if(SF) = 0 (IP) \leftarrow (IP) + disp						
if(OF) = 1 (IP) \leftarrow (IP) + disp						
if(PF) = 1 (IP) \leftarrow (IP) + disp						
if(SF) = 1 (IP) \leftarrow (IP) + disp						
(AH) \leftarrow (SF) : (ZF) : X : (AF) : X : (PF) : X : (CF)						
(reg 16) \leftarrow (mem32) (DS) \leftarrow (mem32 + 2)						
(reg 16) \leftarrow mem 16						
(reg 16) \leftarrow (mem32) (ES) \leftarrow (mem32 + 2)						
Bus Lock Prefix						
ifW = 0 (AL) \leftarrow ((SI)) if(DF) = 0 then(SI) \leftarrow (SI) + 1 else(SI) \leftarrow (SI) - 1 ifW = 1 (AX) \leftarrow ((SI) + 1 : (SI)) if(DF) = 0 then(SI) \leftarrow (SI) + 2 else(SI) \leftarrow (SI) - 2						
(CX) \leftarrow (CX) - 1 if(CX) \neq 0 (IP) \leftarrow (IP) + disp						
(CX) \leftarrow (CX) - 1 if(ZF) = 0 and(CX) \neq 0 (IP) \leftarrow (IP) + disp						

ニーモニック	オペランド	オペレーションコード																バイト	クロック
		7	6	5	4	3	2	1	0	7	6	5	4	3	2	1	0	数	数
L00PZ L00PE	short-label	1	1	1	0	0	0	0	1									2	18／6
MOV	reg,reg	1	0	0	0	1	0	0	W	1	1		reg		r/m			2	2
	mem,reg	1	0	0	0	1	0	0	W	mod			reg		r/m		2－4	9＋EA	
	reg,mem	1	0	0	0	1	0	1	W	mod			reg		r/m		2－4	8＋EA	
	mem,imm	1	1	0	0	0	1	1	W	mod	0	0	0		r/m		3－6	10＋EA	
	reg,imm	1	0	1	1	W			reg								2－3	4	
	acc,mem	1	0	1	0	0	0	0	W								3	10	
	mem,acc	1	0	1	0	0	0	1	W								3	10	
	sreg,reg16	1	0	0	0	1	1	1	0	1	1	0	sreg		r/m		2	2	
	sreg,mem	1	0	0	0	1	1	1	0	mod	0		sreg		r/m		2－4	8＋EA	
	reg16,sreg	1	0	0	0	1	1	0	0	1	1	0	sreg		r/m		2	2	
	mem,sreg	1	0	0	0	1	1	0	0	mod	0		sreg		r/m		2－4	9＋EA	
MOVS MOVSB * MOVSW *	dst-string, src-string	1	0	1	0	0	1	0	W								1	9＋ 17/rep /18	
MUL	reg8	1	1	1	1	0	1	1	0	1	1	1	0	0		r/m		2	70－77
	mem8	1	1	1	1	0	1	1	0	mod	1	0	0		r/m		2－4	(76－83) ＋EA	
	reg16	1	1	1	1	0	1	1	1	1	1	1	0	0		r/m		2	118－133
	mem16	1	1	1	1	0	1	1	1	mod	1	0	0		r/m		2－4	(124－139) ＋EA	
NEG	reg	1	1	1	1	0	1	1	W	1	1	0	1	1		r/m		2	3
	mem	1	1	1	1	0	1	1	W	mod	0	1	1		r/m		2－4	16＋EA	
NOP		1	0	0	1	0	0	0	0								1	3	
NOT	reg	1	1	1	1	0	1	1	W	1	1	0	1	0		r/m		2	3
	mem	1	1	1	1	0	1	1	W	mod	0	1	0		r/m		2－4	16＋EA	
OR	reg,reg	0	0	0	0	1	0	0	W	1	1		reg		r/m		2	3	
	mem,reg	0	0	0	0	1	0	0	W	mod			reg		r/m		2－4	16＋EA	
	reg,mem	0	0	0	0	1	0	1	W	mod			reg		r/m		2－4	9＋EA	
	reg,imm	1	0	0	0	0	0	0	W	1	1	0	0	1		r/m		3－4	4
	mem,imm	1	0	0	0	0	0	0	W	mod	0	0	1		r/m		3－6	17＋EA	
	acc,imm	0	0	0	0	1	1	0	W								2－3	4	
OUT	imm8,acc	1	1	1	0	0	1	1	W								2	10	

* :オペランドなし

オペレーション	フラグ					
	A	C	O	P	S	Z
$(CX) \leftarrow (CX) - 1$ $\text{if}(ZF) = 1 \text{ and } (CX) \neq 0 \text{ } (IP) \leftarrow (IP) + \text{disp}$						
$(\text{reg}) \leftarrow (\text{reg})$						
$(\text{mem}) \leftarrow (\text{reg})$						
$(\text{reg}) \leftarrow (\text{mem})$						
$(\text{mem}) \leftarrow (\text{data})$						
$(\text{reg}) \leftarrow (\text{data})$						
$\text{if } W = 0 \text{ } (AL) \leftarrow (\text{addr})$ $\text{if } W = 1 \text{ } (AX) \leftarrow (\text{addr} + 1 : \text{addr})$						
$\text{if } W = 0 \text{ } (\text{addr}) \leftarrow (AL)$ $\text{if } W = 1 \text{ } (\text{addr} + 1 : \text{addr}) \leftarrow (AX)$						
$(\text{sreg}) \leftarrow (\text{reg}16)$						
$(\text{sreg}) \leftarrow (\text{mem})$						
$(\text{reg}16) \leftarrow (\text{sreg})$						
$(\text{mem}) \leftarrow (\text{sreg})$						
$\text{if } W = 0 \text{ } ((DI)) \leftarrow ((SI))$ $\text{if } (DF) = 0 \text{ then } (SI) \leftarrow (SI) + 1, (DI) \leftarrow (DI) + 1$ $\text{else } (SI) \leftarrow (SI) - 1, (DI) \leftarrow (DI) - 1$ $\text{if } W = 1 \text{ } ((DI) + 1 : (DI)) \leftarrow ((SI) + 1 : (SI))$ $\text{if } (DF) = 0 \text{ then } (SI) \leftarrow (SI) + 2, (DI) \leftarrow (DI) + 2$ $\text{else } (SI) \leftarrow (SI) - 2, (DI) \leftarrow (DI) - 2$						
$(AX) \leftarrow (AL) * (\text{reg}8) \text{ EXT} = AH$ $\text{if } (EXT) = 0 \text{ then } (CF) \leftarrow 0 \text{ else } (CF) \leftarrow 1 : (OF) \leftarrow (CF)$	U	x	x	U	U	U
$(AX) \leftarrow (AL) * (\text{mem}8) \text{ EXT} = AH$ $\text{if } (EXT) = 0 \text{ then } (CF) \leftarrow 0 \text{ else } (CF) \leftarrow 1 : (OF) \leftarrow (CF)$	U	x	x	U	U	U
$(DX : AX) \leftarrow (AX) * (\text{reg}16) \text{ EXT} = DX$ $\text{if } (EXT) = 0 \text{ then } (CF) \leftarrow 0 \text{ else } (CF) \leftarrow 1 : (OF) \leftarrow (CF)$	U	x	x	U	U	U
$(DX : AX) \leftarrow (AX) * (\text{mem}16) \text{ EXT} = DX$ $\text{if } (EXT) = 0 \text{ then } (CF) \leftarrow 0 \text{ else } (CF) \leftarrow 1 : (OF) \leftarrow (CF)$	U	x	x	U	U	U
$(\text{reg}) \leftarrow 0 - (\text{reg})$	x	x	x	x	x	x
$(\text{mem}) \leftarrow 0 - (\text{mem})$	x	x	x	x	x	x
ノー・オペレーション						
$\text{if } W = 0 \text{ } (\text{reg}8) \leftarrow \text{FFH} - (\text{reg}8)$ $\text{if } W = 1 \text{ } (\text{reg}16) \leftarrow \text{FFFFH} - (\text{reg}16)$						
$\text{if } W = 0 \text{ } (\text{mem}8) \leftarrow \text{FFH} - (\text{mem}8)$ $\text{if } W = 1 \text{ } (\text{mem}16) \leftarrow \text{FFFFH} - (\text{mem}16)$	U	0	0	x	x	x
$(\text{reg}) \leftarrow (\text{reg}) \vee (\text{reg})$	U	0	0	x	x	x
$(\text{mem}) \leftarrow (\text{mem}) \vee (\text{reg})$	U	0	0	x	x	x
$(\text{reg}) \leftarrow (\text{reg}) \vee (\text{mem})$	U	0	0	x	x	x
$(\text{reg}) \leftarrow (\text{reg}) \text{ data}$	U	0	0	x	x	x
$(\text{mem}) \leftarrow (\text{mem}) \vee \text{data}$	U	0	0	x	x	x
$\text{if } W = 0 \text{ } (AL) \leftarrow (AL) \vee \text{data}$ $\text{if } W = 1 \text{ } (AX) \leftarrow (AX) \vee \text{data}$						
$\text{if } W = 0 \text{ } (\text{imm}8) \leftarrow (AL)$ $\text{if } W = 1 \text{ } (\text{imm}8 + 1 : \text{imm}8) \leftarrow (AX)$						

ニーモニック	オペランド	オペレーションコード																バイト 数	クロック 数
		7	6	5	4	3	2	1	0	7	6	5	4	3	2	1	0		
OUT	DX,acc	1	1	0	1	1	1	W	W									1	8
POP	mem	1	0	0	0	1	1	1	1	mod	0	0	0			r/m		2-4	17+EA
	reg	0	1	0	1	1			reg									1	8
	sreg	0	0	0		sreg	1	1	1									1	8
POPF		1	0	0	1	1	1	0	1									1	8
PUSH	mem	1	1	1	1	1	1	1	1	mod	1	1	0			r/m		2-4	16+EA
	reg	0	1	0	1	0			reg									1	10
	sreg	0	0	0		sreg	1	1	0									1	10
PUSHF		1	0	0	1	1	1	0	0									1	10
RCL	reg,l	1	1	0	1	0	0	0	W	1	1	0	1	0			r/m	2	2
	mem,l	1	1	0	1	0	0	0	W	mod	0	1	0			r/m		2-4	15+EA
	reg,CL	1	1	0	1	0	0	1	W	1	1	0	1	0			r/m	2	8 + 4/bit
	mem,CL	1	1	0	1	0	0	1	W	mod	0	1	0			r/m		2-4	20+EA +4/bit
RCR	reg,l	1	1	0	1	0	0	0	W	1	1	0	1	1			r/m	2	2
	mem,l	1	1	0	1	0	0	0	W	mod	0	1	1			r/m		2-4	15+EA
	reg,CL	1	1	0	1	0	0	1	W	1	1	0	1	1			r/m	2	8 + +4/bit

オペレーション	フラグ					
	A	C	O	P	S	Z
ifW = 0 ((DX)) ← (AL) ifW = 1 ((DX) + 1 : (DX)) ← (AX)						
(mem) ← ((SP) + 1 : (SP)) (SP) ← (SP) + 2						
(reg) ← ((SP) + 1 : (SP)) (SP) ← (SP) + 2						
(sreg) ← ((SP) + 1 : (SP)) (SP) ← (SP) + 2						
FLAGS ← ((SP) + 1 : (SP)) (SP) ← (SP) + 2	R	R	R	R	R	R
(SP) ← (SP) - 2 ((SP) + 1 : (SP)) ← (mem)						
(SP) ← (SP) - 2 ((SP) + 1 : (SP)) ← (reg)						
(SP) ← (SP) - 2 ((SP) + 1 : (SP)) ← (sreg)						
(SP) ← (SP) - 2 ((SP) + 1 : (SP)) ← FLAGS						
(tmpcf) ← (CF), (CF) ← high-order bit of (reg) (reg) ← (reg) * 2 + (tmpcf) if high-order bit of (reg) ← (CF) then (OF) ← 1 else (OF) ← 0			×	×		
(tmpcf) ← (CF), (CF) ← high-order bit of (mem) (mem) ← (mem) * 2 + (tmpcf) if high-order bit of (mem) ≠ (CF) then (OF) ← 1 else (OF) ← 0			×	×		
(temp) ← (CL) do while (temp) ≠ 0 (tmpcf) ← (CF), (CF) ← high-order bit of (reg) (reg) ← (reg) * 2 + (tmpcf) (temp) ← (temp) - 1 (OF) undefined			×	U		
(temp) ← (CL) do while (temp) ≠ 0 (tmpct) ← (CF), (CF) ← high-order bit of (mem) (mem) ← (mem) * 2 + (tmpcf) (temp) ← (temp) - 1 (OF) undefined			×	U		
(tmpcf) ← (CF), (CF) ← low-order bit of (reg), (reg) ← (reg) / 2 high-order bit of (reg) ← (tmpcf) if high-order bit of (reg) ≠ next-to-high-order bit of (reg) then (OF) ← 1 else (OF) ← 0			×	×		
(tmpcf) ← (CF), (CF) ← low-order bit of (mem), (mem) ← (mem) / 2 high-order bit of (mem) ← (tmpcf) if high-order bit of (mem) ≠ next-to-high-order bit of mem (OF) ← 1 else (OF) ← 0			×	×		
(temp) ← (CL) do while (tmp) ≠ 0 (tmpcf) ← (CF), (CF) ← low-order bit of (reg) (reg) ← (reg) / 2 high-order bit of (r/m) ← (tmpcf) (temp) ← (temp) - 1 (OF) undefined			×	U		

ニーモニック	オペランド	オペレーションコード																バイト	クロック
		7	6	5	4	3	2	1	0	7	6	5	4	3	2	1	0	数	数
ROR	mem,CL	1	1	0	1	0	0	1	W	mod	0	1	1				r/m	2-4	20+EA +4/bit
REP REPE REPZ		1	1	1	1	0	0	1	1									1	2
REPNE REPNZ		1	1	1	1	0	0	1	0									1	2
RET		1	1	0	0	0	0	1	1									1	8
	pop-value	1	1	0	0	0	0	1	0									3	12
		1	1	0	0	1	0	1	1									1	18
	pop-value	1	1	0	0	1	0	1	0									3	17
ROL	reg,l	1	1	0	1	0	0	0	W	1	1	0	0	0			r/m	2	2
	mem,l	1	1	0	1	0	0	0	W	mod	0	0	0				r/m	2-4	15+EA
	reg,CL	1	1	0	1	0	0	1	W	1	1	0	0	0			r/m	2	8 + 4/bit
	mem,CL	1	1	0	1	0	0	1	W	mod	0	0	0				r/m	2-4	20+EA +4/bit
ROR	reg,l	1	1	0	1	0	0	0	W	1	1	0	0	1			r/m	2	2
	mem,l	1	1	0	1	0	0	0	W	mod	0	0	1				r/m	2-4	15+EA

オペレーション	フラグ					
	A	C	O	P	S	Z
$(temp) \leftarrow (CL)$ do while $(temp) \neq 0$ $(tmpcf) \leftarrow (CF)$, $(CF) \leftarrow$ low-order bit of (mem) $(mem) \leftarrow (mem) / 2$ high-order bit of $(mem) \leftarrow (tmpcf)$ $(temp) \leftarrow (temp) - 1$ (OF) undefined		x	U			
do while $(CX) \neq 0$ 続くバイトのプリミティブ・ストリング命令を実行する $(CX) \leftarrow (CX) - 1$ 保留割り込みがあれば処理する プリミティブ命令がCMPSまたはSCASでかつ、 $(ZF) \neq 1$ のときループを抜ける。						
do while $(CX) \neq 0$ 続くバイトのプリミティブ・ストリング命令を実行する $(CX) \leftarrow (CX) - 1$ 保留割り込みがあれば処理する $(ZF) \neq 0$ のときループを抜ける						
$(IP) \leftarrow ((SP) + 1 : (SP))$ $(SP) \leftarrow (SP) + 2$						
$(IP) \leftarrow ((SP) + 1 : (SP))$ $(SP) \leftarrow (SP) + 2$, $(SP) \leftarrow (SP) + data$						
$(IP) \leftarrow ((SP) + 1 : (SP))$ $(SP) \leftarrow (SP) + 2$ $(CS) \leftarrow ((SP) + 1 : (SP))$ $(SP) \leftarrow (SP) + 2$						
$(IP) \leftarrow ((SP) + 1 : (SP))$ $(SP) \leftarrow (SP) + 2$ $(CS) \leftarrow ((SP) + 1 : (SP))$ $(SP) \leftarrow (SP) + 2$, $(SP) \leftarrow (SP) + data$						
$(CF) \leftarrow$ high-order bit of (reg) , $(reg) \leftarrow (reg) * 2 + (CF)$ if high-order bit of $(reg) \neq (CF)$ then $(OF) \leftarrow 1$ else $(OF) \leftarrow 0$		x	x			
$(CF) \leftarrow$ high-order bit of (mem) , $(mem) \leftarrow (mem) * 2 + (CF)$ if high-order bit of $(mem) \neq (CF)$ then $(OF) \leftarrow 1$ else $(OF) \leftarrow 0$		x	x			
$(temp) \leftarrow (CL)$ do while $(temp) \neq 0$ $(CF) \leftarrow$ high-order bit of (reg) , $(reg) \leftarrow (reg) * 2 + (CF)$ $(temp) \leftarrow (temp) - 1$ (OF) undefined		x	U			
$(temp) \leftarrow (CL)$ do while $(temp) \neq 0$ $(CF) \leftarrow$ high-order bit of (mem) , $(mem) \leftarrow (mem) * 2 + (CF)$ $(temp) \leftarrow (temp) - 1$ (OF) undefined		x	U			
$(CF) \leftarrow$ low-order bit of (reg) , $(reg) \leftarrow (reg) / 2$ high-order bit of $(reg) \leftarrow (CF)$ if high-order bit of $(reg) \neq$ next-to-high-order bit of (reg) then $(OF) \leftarrow 1$ else $(OF) \leftarrow 0$		x	x			
$(CF) \leftarrow$ low-order bit of (mem) , $(mem) \leftarrow (mem) / 2$ high-order bit of $(mem) \leftarrow (CF)$ if high-order bit of $(mem) \neq$ next-to-high-order bit of (mem) then $(OF) \leftarrow 1$ else $(OF) \leftarrow 0$		x	x			

ニーモニック	オペランド	オペレーションコード										バイト	クロック						
		7	6	5	4	3	2	1	0	7	6	5	4	3	2	1	0	数	数
ROR	reg,CL	1	1	0	1	0	0	1	W	1	1	0	0	1	r/m			2	8+4/bit
	mem,CL	1	1	0	1	0	0	1	W	mod	0	0	1	r/m			2-4	20+EA +4/bit	
SAHF		1	0	0	1	1	1	1	0						1	4			
SAR	reg,l	1	1	0	1	0	0	0	W	1	1	1	1	1	r/m			2	2
	mem,l	1	1	0	1	0	0	0	W	mod	1	1	1	r/m			2-4	15+EA	
	reg,CL	1	1	0	1	0	0	1	W	1	1	1	1	1	r/m			2	8+ 4/bit
	mem,CL	1	1	0	1	0	0	1	W	mod	1	1	1	r/m			2-4	20+EA +4/bit	
SBB	reg,reg	0	0	0	1	1	0	0	W	1	1	reg		r/m			2	3	
	mem,reg	0	0	0	1	1	0	0	W	mod	reg		r/m			2-4	16+EA		
	reg,mem	0	0	0	1	1	0	1	W	mod	reg		r/m			2-4	9+EA		
	reg,imm	1	0	0	0	0	0	S	W	1	1	0	1	1	r/m			3-4	4
	mem,imm	1	0	0	0	0	0	S	W	mod	0	1	1	r/m			3-6	17+EA	
	acc,imm	0	0	0	1	1	1	0	W						2-3	4			
SCAS	dst-string	1	0	1	0	1	1	1	W						1	9+ 15/rep /15			
SHL SAL	reg,l	1	1	0	1	0	0	0	W	1	1	1	0	0	r/m			2	2
	mem,l	1	1	0	1	0	0	0	W	mod	1	0	0	r/m			2-4	15+EA	
	reg,CL	1	1	0	1	0	0	1	W	1	1	1	0	0	r/m			2	8+ 4/bit
	mem,CL	1	1	0	1	0	0	1	W	mod	1	0	0	r/m			2-4	20+EA +4/bit	
SHR	reg,l	1	1	0	1	0	0	0	W	1	1	1	0	1	r/m			2	2
	mem,l	1	1	0	1	0	0	0	W	mod	1	0	1	1	r/m			2-4	15+EA

オペレーション	フ ラ グ					
	A	C	O	P	S	Z
(temp)←(CL) do while(temp)≠0 (CF)←low-order bit of(reg),(reg)←(reg)/2 high-order bit of(reg)←(CF) (temp)←(temp)-1 (OF)undefined		X	U			
(temp)←(CL) do while(temp)≠0 (CF)←low-order bit of(reg),(reg)←(mem)/2 high-order bit of(mem)←(CF) (temp)←(temp)-1 (OF)undefined		X	U			
(SF):(ZF):X:(AF):X:(PF):X:(CF)←(AH)	X	X		X	X	X
(CF)←low-order bit of(reg),(reg)←(reg)/2,(OF)←0	U	X	0	X	X	X
(CF)←low-order bit of(mem),(mem)←(mem)/2,(OF)←0	U	X	0	X	X	X
(temp)←(CL) do while(temp)≠0 (CF)←low-order bit of(reg),(reg)←(reg)/2 (temp)←(temp)-1 (OF)undefined	U	X	U	X	X	X
(temp)←(CL) do while(temp)≠0 (CF)←low-order bit of(mem),(mem)←(mem)/2 (temp)←(temp)-1 (OF)undefined	U	X	U	X	X	X
(reg)←(reg)-(reg)-(CF)	X	X	X	X	X	X
(mem)←(mem)-(reg)-(CF)	X	X	X	X	X	X
(reg)←(reg)-(mem)-(CF)	X	X	X	X	X	X
(reg)←(reg)-data-(CF)	X	X	X	X	X	X
(mem)←(mem)-data-(CF)	X	X	X	X	X	X
if W=0 (AL)←(AL)-data-(CF) if W=1 (AX)←(AX)-data-(CF)	X	X	X	X	X	X
if W=0 (AL)←((DI)) if (DF)=0 then(DI)←(DI)+1 else(DI)←(DI)-1 if W=1 (AX)←((DI)+1:(DI)) if (DF)=0 then(DI)←(DI)+2 else(DI)←(DI)-2	X	X	X	X	X	X
(CF)←high-order bit of(reg),(r/m)←(reg)*2 if high-order bit of(reg)≠(CF) then(OF)←1 else(OF)←0	U	X	X	X	X	X
(CF)←high-order bit of(mem),(mem)←(mem)*2 if high-order bit of (EA)≠(CF)then(OF)←1 else(OF)←0	U	X	X	X	X	X
(temp)←(CL), do while(temp)≠0 (CF)←high-order bit of(reg),(reg)←(reg)*2 (temp)←(temp)-1 (OF)undefined	U	X	U	X	X	X
(temp)←(CL),do while(temp)≠0 (CF)←high-order bit of(mem),(mem)←(mem)*2 (temp)←(temp)-1 (OF)undefined	U	X	U	X	X	X
(CF)←low-order bit of(reg),(reg)←(reg)/2 if high-order bit of(reg)≠next-to-high-order bit of(reg)then(OF)←1 else(OF)←0	U	X	X	X	X	X
(CF)←low-order bit of(mem),(mem)←(mem)/2 if high-order bit of(mem)≠next-to-high-order bit of(mem)then(OF)←1 else(OF)←0	U	X	X	X	X	X

ニーモニック	オペランド	オペレーションコード																バイト 数	クロック 数
		7	6	5	4	3	2	1	0	7	6	5	4	3	2	1	0		
SHR	reg,CL	1	1	0	1	0	0	1	W	1	1	1	0	1			r/m	2	8 + 4/bit
	mem,CL	1	1	0	1	0	0	1	W	mod	1	0	1				r/m	2 - 4	20 + EA + 4/bit
STC		1	1	1	1	1	0	0	1									1	2
STD		1	1	1	1	1	1	0	1									1	2
STI		1	1	1	1	1	0	1	1									1	2
STOS	dst-string	1	0	1	0	1	0	1	W									1	9 + 10/rep /11
SUB	reg,reg	0	0	1	0	1	0	0	W	1	1		reg				r/m	2	3
	mem,reg	0	0	1	0	1	0	0	W	mod		reg					r/m	2 - 4	16 + EA
	reg,mem	0	0	1	0	1	0	1	W	mod		reg					r/m	2 - 4	9 + EA
	reg,imm	1	0	0	0	0	0	S	W	1	1	1	0	1			r/m	3 - 4	4
	mem,imm	1	0	0	0	0	0	S	W	mod	1	0	1				r/m	3 - 6	17 + EA
	acc,imm	0	0	1	0	1	1	0	W									2 - 3	4
TEST	reg,reg	1	0	0	0	0	1	0	W	1	1		reg				r/m	2	3
	mem,reg	1	0	0	0	0	1	0	W	mod		reg					r/m	2 - 4	9 + EA
	reg,imm	1	1	1	1	0	1	1	W	1	1	0	0	0			r/m	3 - 4	5
	mem,imm	1	1	1	1	0	1	1	W	mod	0	0	0				r/m	3 - 6	11 + EA
	acc,imm	1	0	1	0	1	0	0	W									2 - 3	4
WAIT		1	0	0	1	1	0	1	1									1	3 + 5n
XCHG	reg,reg	1	0	0	0	0	1	1	W	1	1		reg				r/m	2	4
	mem,reg	1	0	0	0	0	1	1	W	mod		reg					r/m	2 - 4	17 + EA
	AX,reg16	1	0	0	1	0			reg									1	3
XLAT	source -table	1	1	0	1	0	1	1	1									1	11
XOR	reg,reg	0	0	1	1	0	0	0	W	1	1		reg				r/m	2	3
	mem,reg	0	0	1	1	0	0	0	W	mod		reg					r/m	2 - 4	16 + EA
	reg,mem	0	0	1	1	0	0	1	W	mod		reg					r/m	2 - 4	9 + EA
	reg,imm	1	0	0	0	0	0	0	W	1	1	1	1	0			r/m	3 - 4	4
	mem,imm	1	0	0	0	0	0	0	W	mod	1	1	0				r/m	3 - 6	17 + EA
	acc,imm	0	0	1	1	0	1	0	W									2 - 3	4

(注)

EA = { ダイレクトモード 6
レジスタ間接モード 5
ベース or インデクスモード 9
ベースインデクスモード(ディスプレースメントなし) 7 or 8
ベースインデクスモード(ディスプレースメント付き) 11 or 12

オペレーション	フラグ					
	A	C	O	P	S	Z
(temp)←(CL) do while(temp)≠0 (CF)←low-order bit of(reg),(reg)←(reg)/2 (temp)←(temp)-1 (OF)undefined	U	X	U	X	X	X
(temp)←(CL) do while(temp)≠0 (CF)←low-order bit of(mem),(mem)←(mem)/2 (temp)←(temp)-1 (OF)undefined	U	X	U	X	X	X
(CF)←1		1				
(DF)←1						
(IF)←1						
ifW = 0 ((DI))←(AL) if(DF) = 0 then(DI)←(DI)+1 else(DI)←(DI)-1 ifW = 1 ((DI)+1 : (DI))←(AX) if(DF) = 0 then(DI)←(DI)+2 else(DI)←(DI)-2						
(reg)←(reg)-(reg)	X	X	X	X	X	X
(mem)←(mem)-(reg)	X	X	X	X	X	X
(reg)←(reg)-(mem)	X	X	X	X	X	X
(reg)←(reg)-data	X	X	X	X	X	X
(mem)←(mem)-data	X	X	X	X	X	X
ifW = 0 (AL)←(AL)-data ifW = 1 (AX)←(AX)-data	X	X	X	X	X	X
(reg)&(reg)	U	0	0	X	X	X
(reg)&(mem)	U	0	0	X	X	X
(reg)& data	U	0	0	X	X	X
(mem)& data	U	0	0	X	X	X
ifW = 0 (AL)& data ifW = 1 (AX)& data	U	0	0	X	X	X
CPU wait						
(reg)←→(reg)						
(reg)←→(mem)						
(reg16)←→(AX)						
(AL)←((BX)+(AL))						
(reg)←(reg)∨(reg)	U	0	0	X	X	X
(mem)←(mem)∨(reg)	U	0	0	X	X	X
(reg)←(reg)∨(mem)	U	0	0	X	X	X
(reg)←(reg)∨data	U	0	0	X	X	X
(mem)←(mem)∨data	U	0	0	X	X	X
ifW = 0 (AL)←(AL)∨data ifW = 1 (AX)←(AX)∨data	U	0	0	X	X	X

8087オペレーションコード表

ニーモニック	オペランド	オペレーションコード																バイト数
		7	6	5	4	3	2	1	0	7	6	5	4	3	2	1	0	
FABS	—	ESCAPE					0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	2
FADD	// ST(i)/ST(i),ST	ESCAPE					d	0	0	1	1	0	0	0	ST(i)			2
	short-real	ESPACE					0	0	0	MOD	0	0	0	R/M				2-4
	long-real	ESCAPE					1	0	0	MOD	0	0	0	R/M				2-4
FADDP	ST(i),ST	ESCAPE					d	1	0	1	1	0	0	0	ST(i)			2
FBLD	packed-decimal	ESCAPE					1	1	1	MOD	1	0	0	R/M				2-4
FBSTP	packed-decimal	ESCAPE					1	1	1	MOD	1	1	0	R/M				2-4
FCBS	—	ESCAPE					0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	0	2
FCLEX/ FNCLEX	—	ESPACE					0	1	1	1	1	1	0	0	0	1	0	2
FCOM	// ST(i)	ESCAPE					0	0	0	1	1	0	1	0	ST(i)			2
	short-real	ESCAPE					0	0	0	MOD	0	1	0	R/M				2-4
	long-real	ESCAPE					1	0	0	MOD	0	1	0	R/M				2-4
FCOMP	// ST(i)	ESCAPE					0	0	0	1	1	0	1	1	ST(i)			2
	short-real	ESCAPE					0	0	0	MOD	0	1	1	R/M				2-4
	long-real	ESCAPE					1	0	0	MOD	0	1	1	R/M				2-4
FCOMPP	—	ESCAPE					1	1	0	1	1	0	1	1	0	0	1	2
FDECSTP	—	ESCAPE					0	0	1	1	1	1	1	0	1	1	0	2
FDISI/ FNDISI	—	ESCAPE					0	1	1	1	1	1	0	0	0	0	1	2
FDIV	// ST(i),ST	ESCAPE					d	0	0	1	1	1	1	0	R/M			2
	short-real	ESCAPE					0	0	0	MOD	1	1	0	R/M				2-4
	long-real	ESCAPE					1	0	0	MOD	1	1	0	R/M				2-4
FDIVP	ST(i),ST	ESCAPE					d	1	0	1	1	1	1	0	R/M			2
FDIVR	// ST(i)/ST(i),ST	ESCAPE					d	0	0	1	1	1	1	1	R/M			2
	short-real	ESCAPE					0	0	0	MOD	1	1	1	R/M				2-4
	long-real	ESCAPE					1	0	0	MOD	1	1	1	R/M				2-4
FDIVRP	ST(i),ST	ESCAPE					d	1	0	1	1	1	1	1	R/M			2
FENI/ FNENI	—	ESCAPE					0	1	1	1	1	1	0	0	0	0	0	2
FFREE	ST(i)	ESCAPE					1	0	1	1	1	0	0	0	ST(i)			2
FIADD	word-integer	ESCAPE					1	1	0	MOD	1	0	0	R/M				2-4
	short-integer	ESCAPE					0	1	0	MOD	0	0	0	R/M				2-4
FICOM	word-integer	ESCAPE					1	1	0	MOD	0	1	0	R/M				2-4
	short-integer	ESCAPE					0	1	0	MOD	0	1	0	R/M				2-4
FICOMP	word-integer	ESCAPE					1	1	0	MOD	0	1	1	R/M				2-4
	short-integer	ESCAPE					0	1	0	MOD	0	1	1	R/M				2-4
FIDIV	word-integer	ESCAPE					1	1	0	MOD	1	1	0	R/M				2-4
	short-integer	ESCAPE					0	1	0	MOD	1	1	0	R/M				2-4

クロック数		転送		コーディング例	コメント
Typical	Range	8086	8088		
14	10-17	0	0	FABS	絶対比
85	70-100	0	0	FADD ST,ST(4)	実数加算
105+EA	90-120+EA	2/4	4	FADD AIR_TEMP(SI)	
110+EA	95-125+EA	4/6	8	FADD(BX)MEAN	
90	75-105	0	0	FADDP ST(2),ST	フローティング 加算とポップ
300+EA	290-310+EA	5/7	10	FBLD YTD_SALES	BCDロード
530+EA	520-540+EA	6/8	12	FBSTP(BX).FORECAST	BCDストアと ポップ
15	10-17	0	0	FCHS	符号反転
5	2-8	0	0	FNCLX	クリア エクセプション
45	40-50	0	0	FCOM ST(1)	実数比較
65+EA	60-70+EA	2/4	4	FCOM (BP).UPPER_LIMIT	
70+EA	65-75+EA	4/6	8	FCOM WAVELENGTH	
47	42-52	0	0	FCOMP ST(2)	実数比較とポップ
68+EA	63-73+EA	2/4	4	FCOMP (BF+2).N_READINGS	
72+EA	67-77+EA	2/6	8	FCOMP DENSITY	
50	45-55	0	0	FCOMPP	実数比較と 2回のポップ
9	6-12	0	0	FDECTP	デクリメント スタックポインタ
5	2-8	0	0	FDISI	インタラプト禁止
198	193-203	0	0	FDIV	実数除算
220+EA	215-225+EA	2/4	4	FDIV DISTANCE	
225+EA	220-230+EA	4/6	8	FDIV ARC(DI)	
202	197-207	0	0	FDIVP ST(4),ST	実数除算とポップ
199	194-204	0	0	FDIVR ST(2),ST	実数逆除算
221+EA	216-226+EA	2/4	6	FDIVR(BX).PLUSE_RATE	
226+EA	221-231+EA	4/6	8	FDIVR RECORDER FREQUENCY	
203	198-208	0	0	FDIVRP ST(1),ST	実数逆除算と ポップ
5	2-8	0	0	FNENI	インタラプト許可
11	9-16	0	0	FFREE ST(1)	レジスタの解放
120+EA	102-137+EA	1/2	2	FIADD DISTANCE	整数加算
125+EA	108-143+EA	2/4	4	FIADD PLUSE_COUNT(SI)	
80+EA	72-86+EA	1/2	2	FICOM TOOL.N_PASSES	整数比較
85+EA	78-91+EA	2/4	4	FICOM(BP+4).PARAM_COUNT	
82+EA	74-88+EA	1/2	2	FICOMP(BP).LIMIT(SI)	整数比較とポップ
87+EA	80-93+EA	2/4	4	FICOMP N_SAMPLES	
230+EA	224-238+EA	1/2	2	FIDIV SURVEY.OBSERVATIONS	整数除算
236+EA	230-243+EA	2/4	4	FIDIV RELATIVE_ANGLE(DI)	

ニーモニック	オペランド	オペレーションコード																バイト数
		7	6	5	4	3	2	1	0	7	6	5	4	3	2	1	0	
FIDIVR	word-integer	ESCAPE					1	1	0	MOD	1	1	1				R/M	2-4
	short-integer	ESCAPE					0	1	0	MOD	1	1	1				R/M	2-4
FILD	word-integer	ESCAPE					1	1	1	MOD	0	0	0	0			R/M	2-4
	short-integer	ESCAPE					0	1	1	MOD	0	0	0	0			R/M	2-4
	long-integer	ESCAPE					1	1	1	MOD	1	0	1				R/M	2-4
FIMUL	word-integer	ESCAPE					1	1	0	MOD	0	0	1				R/M	2-4
	short-integer	ESCAPE					0	1	0	MOD	0	0	1				R/M	2-4
FINCSTP	-	ESCAPE					0	0	1	1	1	1	1	0	1	1	1	2
FINIT/ FNINIT	-	ESCAPE					0	1	1	1	1	1	0	0	0	1	1	2
FIST	word-integer	ESCAPE					1	1	1	MOD	0	1	0				R/M	2-4
	short-integer	ESCAPE					0	1	1	MOD	0	1	0				R/M	2-4
FISTP	word-integer	ESCAPE					1	1	1	MOD	0	1	1				R/M	2-4
	short-integer	ESCAPE					0	1	1	MOD	0	1	1				R/M	2-4
	long-integer	ESCAPE					1	1	1	MOD	1	1	1				R/M	2-4
FISUB	word-integer	ESCAPE					1	1	0	MOD	1	0	0				R/M	2-4
	short-integer	ESCAPE					0	1	0	MOD	1	0	0				R/M	2-4
FISUBR	word-integer	ESCAPE					1	1	0	MOD	1	0	1				R/M	2-4
	short-integer	ESCAPE					0	1	0	MOD	1	0	1				R/M	2-4
FLD	ST(i)	ESCAPE					0	0	1	1	1	0	0	0			ST(i)	2
	short-real	ESCAPE					0	0	1	MOD	0	0	0				R/M	2-4
	long-real	ESCAPE					1	1	1	MOD	1	0	1				R/M	2-4
	temp-real	ESCAPE					0	1	1	MOD	1	0	1				R/M	2-4
FLDCW	2-bytes	ESCAPE					0	0	1	MOD	1	0	1				R/M	2-4
FLDENV	14-bytes	ESCAPE					0	0	1	MOD	1	0	0				R/M	2-4
FLDLG2	-	ESCAPE					0	0	1	1	1	1	0	1	1	0	0	2
FLDLN2	-	ESCAPE					0	0	1	1	1	1	0	1	1	0	1	2
FLDL2E	-	ESCAPE					0	0	1	1	1	1	0	1	0	1	0	2
FLDL2T	-	ESCAPE					0	0	1	1	1	1	0	1	0	0	1	2
FLDPI	-	ESCAPE					0	0	1	1	1	1	0	1	0	0	1	2
FLDZ	-	ESCAPE					0	0	1	1	1	1	0	1	0	1	1	2
FLDI	-	ESCAPE					0	0	1	1	1	1	0	1	1	1	0	2
FMUL		ESCAPE					0	0	1	1	1	1	0	1	0	0	0	2
	// ST(i),ST/ST,ST(i)	ESCAPE					d	0	0	1	1	0	0	1			R/M	2
	// ST(i),ST/ST,ST(i)	ESCAPE					d	0	0	1	1	0	0	1			R/M	2
	short-real	ESCAPE					0	0	0	MOD	0	0	0	1			R/M	2-4
	long-real *	ESCAPE					1	0	0	MOD	0	0	1				R/M	2-4
FMULP	long-real	ESCAPE					1	0	0	MOD	0	0	1				R/M	2-4
	ST(i),ST *	ESCAPE					d	1	0	1	1	0	0	1			R/M	2
FNOP	ST(i),ST	ESCAPE					d	1	0	1	1	0	0	1			R/M	2
	-	ESCAPE					0	0	1	1	1	0	1	0	0	0	0	2
FPATAN	-	ESCAPE					0	0	1	1	1	1	1	0	0	1	1	2

クロック数		転送		コーディング例	コメント
Typical	Range	8086	8088		
230+EA 237+EA	225-239+EA 231-245+EA	1/2 2/4	2 4	FIDIVR(BP).X_COORD FIDIVR FREQUENCY	整数逆除算
50+EA 56+EA 64+EA	46-54+EA 52-60+EA 60-68+EA	1/2 4/6 2/4	2 4 8	FILD(BX).SEQUENCE FILD STANDOFF(DI) FILD RESPONSE.COUNT	整数ロード
130+EA 136+EA	124-138+EA 130-144+EA	1/2 2/4	2 4	FIMUL BEARING FIMUL POSITION.Z_AXIS	整数乗算
9	6-12	0	0	FINCSTP	スタックポインタ のインクリメント
5	2-8	0	0	FINIT	NDP初期化
86+EA 88+EA	80-90+EA 82-92+EA	2/4 3/5	4 6	FIST OBS.COUNT(SI) FIST(BP).FACTORED_PULSES	整数ストア
88+EA 90+EA 100+EA	82-92+EA 84-94+EA 94-105+EA	2/4 3/5 5/7	4 6 10	FISTP(BX).ALPHA_COUNT(SI) FISTP CORRECTED_TIME FISTP PANEL.N_READINGS	整数ストアと ポップ
120+EA 125+EA	102-137+EA 108-143+EA	1/2 2/4	2 4	FISUB BASE_FREQUENCY FISUB TRAIN_SIZE(DI)	整数減算
120+EA 125+EA	103-139+EA 109-144+EA	1/2 2/4	2 4	FISUBR FLOOR(BX)(SI) FISUBR BALANCE	整数逆減算
20 43+EA 46+EA 57+EA	17-22 38-56+EA 40-60+EA 53-65+EA	0 2/4 4/6 5/7	0 4 8 10	FLD ST(0) FLD READING(SI).PRESSURE FLD(BP).TEMPERATURE FLD SAVEREADING	実数ロード
10+EA	7-14+EA	1/2	2	FLDCW CONTROL_WORD	コントロール ワードのロード
40+EA	35-45+EA	7/9	14	FLDENV(BP+6)	エンバイアラメン トのロード
21	18-24	0	0	FLDLG2	$\log_{10}2$ のロード
20	17-23	0	0	FLDNL2	\log_e2 のロード
18	15-21	0	0	FLDL2E	\log_{2e} のロード
19	16-22	0	0	FLDL2T	\log_210 のロード
19	16-22	0	0	FLDPI	π のロード
14	11-17	0	0	FLDZ	0のロード
18	15-21	0	0	FLDI	1のロード
97 138 118+EA 120+EA 161+EA	90-105 130-145 110-125+EA 112-126+EA 154-168+EA	0 0 2/4 4/6 4/6	0 0 4 8 8	FMUL ST,ST(3) FMUL ST,ST(3) FMUL SPEED_FACTOR FMUL(BP).HEIGHT FMUL(BP).HEIGHT	実数乗算
100 142	94-108 134-148	0 0	0 0	FMULP ST(1),ST FMULP ST(1),ST	実数乗算と ポップ
13	10-16	0	0	FNOP	ノー オペレーション
650	250-800	0	0	FPATAN	部分アーク タンジェント

ニーモニック	オペランド	オペレーションコード																バイト数
		7	6	5	4	3	2	1	0	7	6	5	4	3	2	1	0	
FPREM	—	ESCAPE					0	0	1	1	1	1	1	1	0	0	0	2
FPTAN	—	ESCAPE					0	0	1	1	1	1	1	0	0	1	0	2
FRNDINT	—	ESCAPE					0	0	1	1	1	1	1	1	1	0	0	2
FRSTOR	94-bytes	ESCAPE					1	0	1	1	1	1	1	1	1	0	0	2
FSAVE/ FNSAVE	94-bytes	ESCAPE					1	0	1	MOD			0	0	R/M			2-4
FSCALE	—	ESCAPE					0	0	1	1	1	1	1	1	1	0	1	2
FSQRT	—	ESCAPE					0	0	1	1	1	1	1	1	0	1	0	2
FST	ST(i)	ESCAPE					1	0	1	1	1	0	1	0	ST(i)			2
	short-real	ESCAPE					0	0	1	MOD		0	1	0	R/M			2-4
	long-real	ESCAPE					1	0	1	MOD		0	1	0	R/M			2-4
FSTCW/ FNSTCW	2-bytes	ESCAPE					0	0	1	MOD		1	1	1	R/M			2-4
FSTENV/ FNSTENV	14-bytes	ESCAPE					0	0	1	MOD		1	1	0	R/M			2-4
FSTP	ST(i)	ESCAPE					1	0	1	1	1	0	1	1	ST(i)			2
	short-real	ESCAPE					0	0	1	MOD		0	1	1	R/M			2-4
	long-real	ESCAPE					1	0	1	MOD		0	1	1	R/M			2-4
	temp-real	ESCAPE					0	1	1	MOD		1	1	1	R/M			2-4
FSTSW/ FNSTSW	2-bytes	ESCAPE					1	0	1	MOD		1	1	1	R/M			2-4
FSUB	// ST(0)/ST(i),ST	ESCAPE					d	0	0	1	1	1	0	0	R/M			2
	short-real	ESCAPE					0	0	0	MOD		1	0	0	R/M			2-4
	long-real	ESCAPE					1	0	0	MOD		1	0	0	R/M			2-4
FSUBP	ST(i),ST	ESCAPE					d	1	0	1	1	1	0	0	R/M			2
FSUBR	// ST(0)/ST(i),ST	ESCAPE					d	0	0	1	1	1	0	1	R/M			2
	short-real	ESCAPE					0	0	0	MOD		1	0	1	R/M			2-4
	long-real	ESCAPE					1	0	0	MOD		1	0	1	R/M			2-4
FSUBRP	ST(i),ST	ESCAPE					d	1	0	1	1	1	0	1	R/M			2
FTST	—	ESCAPE					0	0	1	1	1	1	0	0	1	0	0	2
FWAIT	—		1	0	0	1	1	0	1	1								1
FXAM	—	ESCAPE					0	0	1	1	1	1	0	0	1	0	1	2
FXCH	// ST(i)	ESCAPE					0	0	1	1	1	0	0	1	ST(i)			2
FXTRACT	—	ESCAPE					0	0	1	1	1	1	1	0	1	0	0	2
FYL2X	—	ESCAPE					0	0	1	1	1	1	1	0	0	0	1	2
FYL2XP1	—	ESCAPE					0	0	1	1	1	1	1	1	0	0	1	2
F2XMI	—	ESCAPE					0	0	1	1	1	1	1	0	0	0	0	2

注) d(Destination) = $\begin{cases} 0 & \dots \text{Destination is ST(0)} \\ 1 & \dots \text{ // is ST(i)} \end{cases}$ * オペランド一方あるいは両方が「short」のとき
 ▲nは8087がbusyであることをCPUが調べた回数

クロック数		転送		コーディング例	コメント
Typical	Range	8086	8088		
125	15-190	0	0	FPREM	部分剰余
450	30-540	0	0	FPTAN	部分タンジェント
45	16-50	0	0		整数化
210+EA	205-215+EA	47/49	96	FRSTOR(BP)	ステートの回復
210+EA	205-215+EA	48/50	94	FSAVE(BP)	ステートのセーブ
35	32-38	0	0	FSCALE	スケール (2のべき乗倍)
183	180-186	0	0	FSQRT	平方根
18	15-22	0	0	FST ST(3)	実数ストア
87+EA	84-90+EA	3/5	6	FST CORRELATION(DI)	
100+EA	96-104+EA	5/7	10	FST MEAN_READING	
15+EA	12-18+EA	2/4	4	FSTCW SAVE_CONTROL	コントロール ワードのストア
45+EA	40-50+EA	8/10	16	FSTENV(BP)	エンバイアラメント のストア
20	17-24	0	0	FSTP ST(2)	実数ストアと ポップ
89+EA	86-92+EA	3/5	6	FSTP(BX).ADJUSTED_RPM	
102+EA	98-106+EA	5/7	10	FSTP TOTAL_DOSAGE	
55+EA	52-58+EA	6/8	12	FSTP REG_SAVE(SI)	
15+EA	12-18+EA	2/4	4	FSTSW SAVE_STATUS	ステータスワード のストア
85	70-100	0	0	FSUB ST,ST(2)	実数減算
105+EA	90-120+EA	2/4	4	FSUB BASE_VALUE	
110+EA	95-125+EA	4/6	8	FSUB COORDINATEX	
90	75-105	0	0	FSUBP ST(2),ST	実数減算とポップ
87	70-100	0	0	FSUBR ST,ST(1)	実算逆減算
105+EA	90-120+EA	2/4	4	FSUBR VECTOR(SI)	
110+EA	95-125+EA	4/6	8	FSUBR(BX).INDEX	
90	75-105	0	0	FSUBRP ST(1),ST	実算逆減算と ポップ
42	38-48	0	0	FTST	0 との比較
3+5n▲	3+5n▲	0	0	FWAIT	8087の 動作終了待ち
17	12-23	0	0	FXAM	スタックトップ の調査
12	10-15	0	0	FXCH ST(2)	レジスタの交換
50	27-55	0	0	EXTRACT	指数部と 有効数字の分離
950	900-1100	0	0	FYL2X	$\log_2 X$
850	700-1000	0	0	FYL2XPI	$\log_2(X+1)$
500	310-630	0	0	F2XMI	$2^X - 1$

メモリアドレッシング

r/m \ mod	0 0	0 1	1 0
0 0 0	(BX) + (SI)	(BX) + (SI) + disp8	(BX) + (SI) + disp16
0 0 1	(BX) + (DI)	(BX) + (DI) + disp8	(BX) + (DI) + disp16
0 1 0	(BP) + (SI)	(BP) + (SI) + disp8	(BP) + (SI) + disp16
0 1 1	(BP) + (DI)	(BP) + (DI) + disp8	(BP) + (DI) + disp16
1 0 0	(SI)	(SI) + disp8	(SI) + disp16
1 0 1	(DI)	(DI) + disp8	(DI) + disp16
1 1 0	DIRECT ADDRESS	(BP) + disp8	(BP) + disp16
1 1 1	(BX)	(BX) + disp8	(BX) + disp16

フラグ動作の略称

識別子	説明
(ブランク)	変化なし
0	0にクリアされる
1	1にセットされる
X	結果に従ってセットまたはクリアされる
U	不定
R	以前に退避した値がリストアされる

セグメントレジスタの選択

sreg	
0 0	E S
0 1	C S
1 0	S S
1 1	D S

8/16ビット汎用レジスタの選択

reg or r/m*	W = 0	W = 1
0 0 0	A L	A X
0 0 1	C L	C X
0 1 0	D L	D X
0 1 1	B L	B X
1 0 0	A H	S P
1 0 1	C H	B P
1 1 0	D H	S I
1 1 1	B H	D I

r/mはmodの
ない場合

8086アセンブリ言語

—8086 ASSEMBLY LANGUAGE—

初版印刷 昭和61年1月15日

初版発行 昭和61年1月18日

著 者 西村義孝

発 行 者 孫正義

発 行 所 株式会社日本ソフトバンク

出 版 部

東京都千代田区四番町2-1 (〒102)

電話：03(261) 4095

定 価 カバーに記載されております

印 刷 所 奥村印刷株式会社

©1986 Printed in Japan (ISBN 4-930795-27-2)

乱丁本、落丁本はお取り替えいたします

日本ソフトバンクの



マシン語 マジック ブックI

藤田英時 共著
幸田敏記

アクセス・グループ 監修

定価2,800円(〒300)
B5判・343ページ

CP/M-86のASM-86アセンブラ解説

PC-9800シリーズを対象とした、8086アセンブリ言語プログラミング学習書。
CP/M-86上で動くアセンブラASM-86を使うことにより、マシン語開発効率を
向上させ、エディタを使ってアセンブリ言語のソースプログラムが自由に作れ
るように解説されています。

**SOFT
BANK**

PC
98
Series

NEC

PC シリーズ 関連書籍



マシン語 マジック ブックII

生田淳三 共著
藤田英時

アクセス・グループ 監修

定価2,500円(〒300)
B5判・280ページ

MS-DOSのマクロアセンブラ解説

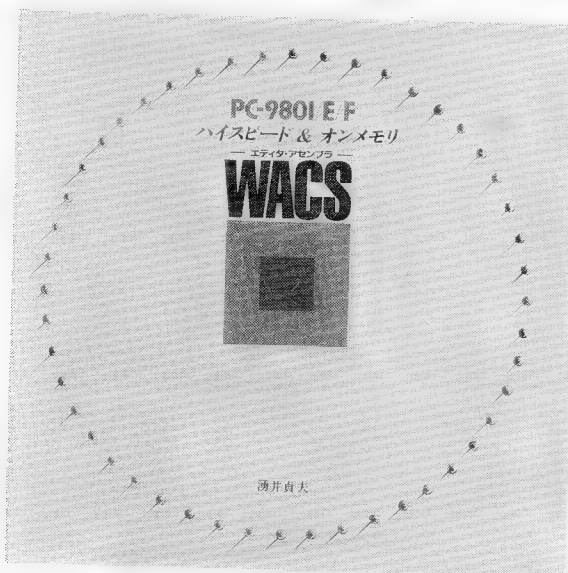
マイクロソフト社のMS-DOS上で動くアセンブラ、MASMを使っのプログラミングにチャレンジします。MASMの基礎から応用まで、これまでの解説書には見られなかった非常に分かりやすいアプローチで説明しています。豊富で実用的なサンプルプログラムがシリーズI・IIに掲載されています。

PC
98
Series

株日本ソフトバンク
出版部

〒102 東京都千代田区四番町2-1
☎03(261)4095

日本ソフトバンクの



PC9801/E/F用 5"2Dディスク付き
— エディタ・アセンブラ —

WACS

5インチ2Dディスク付き

2DD, 8インチ, 2HDの動作も確認済み。

F2所有の方は"DDconv.n88"で。

8インチ, 2HDを所有の方は"xfiles.n88"で

簡単にコンバートできます。

プロテクトはかかっていません。

湧井貞夫 著

定価 6,800円(¥300)

BASICのサブルーチンを高速生成。OSには見られないエディタ・アセンブラ
一体構造で煩雑なオペレーションからユーザを解放します。日本語, マルチウ
ィンドウ, ハードディスクもサポート。

WACS付属のフロッピーディスクの中には, WACS自身で作成したWACS自身の
アセンブラソースがすべて入っています。

株日本ソフトバンク
出版部

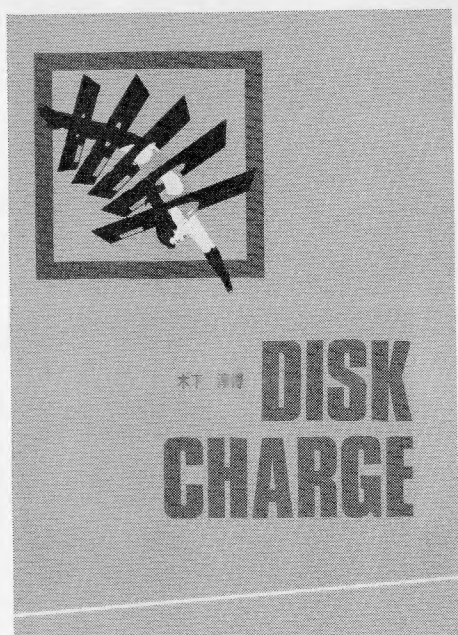
〒102 東京都千代田区四番町2-1

☎03(261)4095

PC
98
Series

NEC

PCシリーズ 関連書籍



DISK CHARGE

100%ディスク
活用の手引き書

木下淳博 著

定価 1,800円(〒250)

B5判・216ページ

ディスク利用上、データファイルを扱う技術はプログラミング技術以上のものを要求されます。

本書はファイルの基礎からデータ構造、ソーティング、データ圧縮に至るまで豊富な内容を満載しています。サンプルプログラムはPC用ですが、少しの変更でシャープX1や富士通FM7などにも使えます。ディスク利用者に必携の書となるでしょう。

ALL
DISK
USER

**SOFT
BANK**

出 版 案 内

FOR PC-9800 SERIES

5 インチディスク付き、エディタ・アセンブラ

PC-9801/E/F/M用エディタ・アセンブラWACSは、
Nss-DISK BASIC上で動作する機械語サブルーチン
作成ツール

湧井貞夫著
変形判・118頁
定価6,800円

WACS

FOR PC-9800 SERIES

I : 藤田英時・幸田敏記共著
II : 生田淳三・藤田英時共著
I : 2,800円
II : 2,500円

I . CP/M-86のASM-86アセンブラ解説
II . MS-DOSのマクロアセンブラ解説

マシン語マジックブックI・II

FOR DISK USERS

実践サンプル満載の100%ディスク活用の手引書

プログラミング以上に重要とさ
れるファイル管理技術を豊富な
サンプルプログラムで解説

木下淳博著
B5判・216頁
定価1,800円

DISK CHARGE

FOR X1 SERIES

パソコンテレビX1/C/D/F/turbo

ハードとソフトの境界
を超えてX1をより深
く理解(X1turbo含)

有田隆也
牛嶋昌和共著
Itti Rittaporn
B5判・288頁
定価2,500円

おもしろマシンのブラックボックス探検

X1システム研究室

FOR X1 SERIES

パソコンテレビX1/C/D/turbo

初めてパソコン
に触れる入門者
から中級者対象

ストラッドフォードC.C.C.著
B5判・300頁
定価2,500円

X1シリーズ(X1/C/D/turbo)入門・活用書

X1テクニカルマスター

FOR FM SERIES

MAKING OF

作って学ぶアセンブラ

『初心者から中級
者への橋渡し』を
テーマに解説

菅原博英著
B5判・360頁
定価2,500円

6809 ASSEMBLER

FOR FM SERIES

ビギナーズプログラミング & アセンブラ

完結したプログ
ラムを書きながら、
機械語を解説

川合宏之著
B5判・288頁
定価2,000円

FMマシン語活用レクチャー

FOR PC-8800 SERIES

イメージ作りが楽しめるコンピュータグラフィックス

使えるグラフィッ
クス・エディタブ
ログラム掲載

宮内邦男・大谷和利共著
B5判・184頁
定価1,900円

CG Studio 8801

**SOFT
BANK**

日本ソフトバンク出版部 〒102 東京都千代田区四番町2-1 ☎03(261)4095

定価2,800円 ISBN4-930795-27-2 C0055 ¥2800E